

(19) 世界知的所有権機関
国際事務局



(43) 国際公開日
2000年12月7日 (07.12.2000)

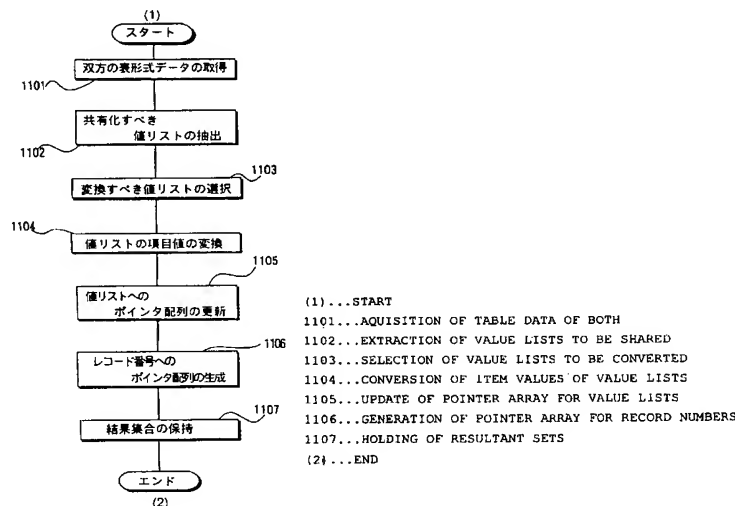
PCT

(10) 国際公開番号
WO 00/73939 A1

- (51) 国際特許分類⁷: G06F 17/30, 19/00 神奈川県松見町4丁目 1101番地7 コートハウス菊名 804号 Kanagawa (JP).
- (21) 国際出願番号: PCT/JP00/03465
- (22) 国際出願日: 2000年5月30日 (30.05.2000)
- (25) 国際出願の言語: 日本語
- (26) 国際公開の言語: 日本語
- (30) 優先権データ:
特願平11/151156 1999年5月31日 (31.05.1999) JP
- (71) 出願人 (米国を除く全ての指定国について): ターボデータラボラトリー有限公司 (TURBO DATA LABORATORY INC.) [JP/JP]; 〒221-0005 神奈川県横浜市 神奈川区松見町4丁目 1101番地7 コートハウス菊名 804号 Kanagawa (JP).
- (72) 発明者; および
- (75) 発明者/出願人 (米国についてのみ): 古庄晋二 (RURUSHO, Shinji) [JP/JP]; 〒221-0005 神奈川県横浜市
- (74) 代理人: 弁理士 窪田英一郎, 外 (KUBOTA, Eiichiro et al.); 〒107-0052 東京都港区赤坂2丁目21番8号 赤坂山ビル1階 Tokyo (JP).
- (81) 指定国 (国内): CA, CN, KR, US.
- (84) 指定国 (広域): ヨーロッパ特許 (AT, BE, CH, CY, DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, IT, LU, MC, NL, PT, SE).
- 添付公開書類:
— 国際調査報告書
- 2文字コード及び他の略語については、定期発行される各PCTガゼットの巻頭に掲載されている「コードと略語のガイダンスノート」を参照。

(54) Title: METHOD FOR COMBINING TABLE DATA

(54) 発明の名称: 表形式データの結合方法及び提示方法



(57) Abstract: Table data is divided into one or more blocks each constituted of a value list in which item values belonging to specific items are stored in the order of item value number corresponding to the item value and a pointer array in which pointer values for specifying the item value numbers are stored in the order of unique record number. In order to combine table data, equivalent items are found from the table data, and information blocks concerning the equivalent items are specified. The value lists included in the specified information blocks of the table data are compared with each other, and the values of both the value lists are equalized to each other. When the values are equalized, in the information block to which the item value is added, pointer values of the related pointer array are added. The value lists included in the information blocks concerning specific items are made equivalent to each other in the table data.

[続葉有]



(57) 要約:

各表形式データを、特定の項目に属する項目値に対応した項目の順に当該項目値が格納されている値リストと、一意的なレ番号の順に、当該項目値番号を指示するためのポインタ値が格納されたポインタ配列とからなる一以上のブロックに分割することになる。複数の表形式の結合は、複数の表形式データの間で等目を見出して、等価な項目に関する情報ブロックを特定し、複数の表形式データの各々において、特定された情報ブロックに含まれる値リストを比較して、双方の値リストを同値にし、値リストを同値際に、その項目値が追加された情報ブロックにおいて、関連するポインタ配列のポインタ値を追加し、複数の表形式データにおいての項目に関する情報ブロックに含まれる値リストを等価とする。

明 細 書

表形式データの結合方法及び提示方法

発明の属する技術分野

- 5 本発明は、コンピュータのような情報処理装置を用いて大量のデータを処理するデータ処理方法およびデータ処理装置に関し、より詳細には、リレーショナルデータベースにおいて、複数の表形式データを結合して、所望のレコード等の項目値を検索、集計し、および、ソートする方法および装置に関する。

従来の技術

- 10 データベースは種々の用途に用いられているが、中規模ないし大規模システムにおいては、論理的な矛盾が排除できるリレーショナルデータベース（R D B）の使用が主流となっている。たとえば、R D Bは飛行機の座席予約等のシステムに利用されている。この場合、キー項目を指定することにより、（多くの場合1件の）ターゲットを迅速に検索することもでき、或いは、予約の確定、
15 キャンセル或いは変更などを行うことができる。また、各便の座席数はせいぜい数百であるため、特定の航空便の空席数を求めることも可能である。

- ところが、このR D Bを用いて、年度ごと、曜日ごと、月ごと、路線ごと、時間帯ごと或いは機種ごとなどで、特定の演算（たとえば、搭乗率の計算）を
20 なそうとすると、非常に時間がかかることが知られている。すなわち、R D Bは、処理を矛盾なく実現することに優れている反面、相当数のレコードを検索、集計或いはソートする性能が低い。

- そこで、近年、検索や集計のために、R D Bとは別に、データウェアハウス（D W H）と称するデータベースをシステムに構築することが一般化している。すなわち、エンドユーザの特定の目的に合わせて、特定のデータ形式およびデ
25 ータ項目名を備えた極めて大規模なデータベースを構築し、エンドユーザはこれを用いて特定の検索や集計をなすことができるようになっている。

しかしながら、R D Bのほかに、他のD W Hを設けること、すなわち、複数のデータベースを設けることは、本来、データを集中管理できるようにデータ

ベース、特に、R D Bが考案されたという本来あるべき姿とは乖離しており、これに由来して、たとえば、以下に述べるような様々な問題点が生じている。

(1) D W Hは固定的なものであるため、予めD W Hに設けられた項目以外の検索や集計をすることが困難である。

- 5 (2) R D Bのほかに、固定的なD W Hを設けるため、データ容量が極めて大きくなるほか、R D Bの更新等に対応することができない。

本発明は、複数の表形式データを、所望のように高速にジョインすることができ、かつ、そのデータ容量も小さな表形式データの構造、その結合方法、および結合した表形式データを極めて高速に提示方法を提供
10 することを目的とする。

発明の開示

本発明の目的は、各々が、項目とこれに含まれる項目値とを含むレコードの配列として表わされる複数の表形式データを結合する方法であって、各表形式データを、各々が、特定の項目に属する項目値に対応した項目値番号の順に当該項目値が格納されている値リストと、一意的なレコード番号の順に、当該項目値番号を指示するためのポインタ値が格納されたポインタ配列とからなる
15 一以上の情報ブロックに分割するように構成し、複数の表形式データの間で、等価な項目を見出し、前記等価な項目に関する情報ブロックを特定し、前記複数の表形式データの各々において、前記特定された情報ブロックに含まれる値
20 リストを比較して、双方の値リストを同値にし、前記値リストを同値にする際に、その項目値が追加された情報ブロックにおいて、関連するポインタ配列のポインタ値を追加し、前記複数の表形式データにおいて、特定の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが等価とすることにより、表形式データを結合することを特徴とする結合方法により達成される。

25 本発明によれば、実際の項目値が格納された値リストと、当該値リストの項目値を指定するためのポインタ値を格納したポインタ配列とにより、ある項目に関する情報ブロックを構成し、種々の項目にかかる情報ブロックの集合体として表形式データを表現している。したがって、複数の表形式データを結合(す

なわちジョイン) する際に、表形式データ間の情報ブロック中の値リストに着目し、値リストの項目値を同値にして、これに応答して、関連するポインタ配列を変更している。したがって、煩雑な処理を要することなく、値リストの項目値の追加およびこれにともなうポインタ値の追加をなすこと(すなわち、値
5 リストを共有化すること)により、二つの表形式データを結合することが可能となる。

本発明の好ましい実施態様においては、等価となった値リストを備えた情報ブロックに関して、単一の値リストのみが現実には保持される。すなわち共有化された値リストに関しては、何れか一方を保持していれば足りる。これにより、
10 必要なメモリ容量を削減することが可能となる。また、ジョインのために多大な処理を必要としないため、表形式データの結合(ジョイン)を極めて高速に実現することが可能となる。

本発明の目的は、上記結合方法により、特定の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが等価となった複数の表形式データを用意し、前記複数の表
15 形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのうち、ポインタ配列のポインタ値が重複しないキー項目に関する情報ブロックを特定し、当該情報ブロックを備えた表形式データを、サブ表形式データと決定し、何れかの情報ブロックにおいて、値リストの項目値の順に、前記サブ表形式データのレコード番号を特定する第2のポインタ配列を生成し、前記複数の表形式データ
20 に含まれる情報ブロックのうち、提示すべき項目に関する情報ブロックを特定し、前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記サブ表形式データ以外の表形式データであるメイン表形式データを構成する情報ブロックに関して、所定のレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前
25 記サブ表形式を構成する情報ブロックに関して、前記所定のレコード番号に対応したレコード番号を参照して、対応する前記第2のポインタ配列中のサブ表形式に関するレコード番号を特定し、前記サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該サブ表形式データに関するレコード番号に対応したポイ

ンタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、取得した項目値を提示することを特徴とする結合された表形式データの提示方法によっても達成される。

本発明によれば、たとえば、複数の表形式データに関して、ユーザにより特定の項目が選択され、その提示が求められた場合に、複数の表形式データを結合し、サブ表形式データにおいては、メイン表形式データのレコード番号から、サブ表形式データのレコード番号を特定できるような（すなわち、逆引きができるような）第2のポインタ配列を生成する。メイン表形式データに関しては、メイン表形式データのレコード番号から、ポインタ配列中のポインタ値を特定し、さらに、当該ポインタ値により指示された項目値を特定することにより、所望の項目値を求めることができる。その一方、サブ表形式データに関しては、メイン表形式データのレコード番号から、サブ表形式データのレコード番号を特定し、次いで、ポインタ配列中のポインタ値および当該ポインタ値により指示された項目値を順次特定することにより、所望の項目値を求めることができる。したがって、複数の表形式データから、所望の項目を選択して、ジョインした表（ビュー）を高速に実現することが可能となる。

上記サブ表形式データのレコード番号を特定するために、前記キー項目に関する情報ブロックに、当該情報ブロックに含まれる値リストの項目値の順に、レコード番号を指示するためのポインタ値が格納された第2のポインタ配列を生成し手も良い。この場合には、提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、前記所定のレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、対応する第2のポインタ配列中のサブ表形式データに関するレコード番号を特定し、当該サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該第2のポインタ配列中のレコード番号に対応した、ポインタ配列中のポインタ値を参照することにより、所定の項目値を取得する。この手法はより具体的には第1の実施の形態にて説明がなされている。

或いは、前記メイン表形式データを構成する情報ブロックであって、その値

リストが等価になった情報ブロック中に、値リストの項目値の順に、前記サブ表形式データのレコード番号を指示するためのポインタ値が格納された第2のポインタ配列を生成し、前記所定のレコード番号に対応した、前記第2のポインタ配列中のサブ表形式データに関するレコード番号を特定し、前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、前記サブ表形式データに関するレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得するように構成しても良いし（第2の実施の形態参照）、前記サブ表形式データを構成する情報ブロックのうち、少なくとも提示すべき項目に関する情報ブロックに、値リストの項目値の順に、当該サブ表形式データのレコード番号を指示するためのポインタ値が格納された第2のポインタ配列を生成し、前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、前記所定のレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、対応する第2のポインタ配列中のサブ表形式データに関するレコード番号を特定し、当該サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該第2のポインタ配列中のレコード番号に対応した、ポインタ配列中のポインタ値を参照することにより、所定の項目値を取得するように構成しても良い（第3の実施の形態参照）。

本発明の別の実施態様においては、さらに、所定の順序にしたがって、その項目値をソートすべき情報ブロックに、メイン表形式データに関するレコードの個数を示す存在数を、項目値に対応して格納する存在数配列を生成し、前記存在数配列にしたがって、前記メイン表形式データに関するレコード番号を格納する位置の初期値を示す位置指示配列を生成し、前記メイン表形式データのレコード番号を、対応するポインタ値により示される位置の位置指示配列にしたがって配置するとともに、当該位置指示配列の対応する値をインクリメントすることにより、メイン表形式データのレコード番号がソートされて格納されたソート配列を生成し、前記ソート配列に格納されたレコード番号の順に、必要な項目値を取得して、当該キー項目に基づいてソートされた項目値を提示す

るように構成されている。この実施の形態によれば、メイン表形式データのレコード番号が、ソートされた形態で格納されたようなソート配列を生成し、当該ソート配列に格納されたレコード番号に基づいて、ポインタ値および項目値を特定するため、煩雑な処理をなすことなく、所望の項目についてソートした
5 ような表（ビュー）を求めることができる。

たとえば、ソートすべき項目がキー項目である場合には、キー項目に関する情報ブロックに、メイン表形式データを構成する情報ブロックであって当該情報ブロックと等価な値リストを有する情報ブロックのポインタ配列中のポインタ値の個数を示す存在数を、当該キー項目の情報ブロック中の値リストの順
10 にしたがって格納する存在数配列を生成する。それ以外の場合には、キー項目に関する情報ブロックと等価な、メイン表形式データを構成する情報ブロック中のポインタ配列と、前記第 2 のポインタ配列とを用いて、前記項目値をソートすべき情報ブロックに、メイン表形式データに関するレコードの数を示す存在数を格納する存在数配列を生成すれば良い。

本発明のさらに別の実施態様においては、結合された表形式データを提示する方法は、特定の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが等価となった複数の表形式データを用意し、前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される表形式データを主表形式データと決定し、それ以外の表形式データを従
20 表形式データと決定し、前記従表形式データを構成する情報ブロックであって、その項目値が等価となった情報ブロックに、従表形式データに関するレコードの個数を示す存在数を、項目値に対応して格納する第 1 の存在数配列を生成し、前記第 1 の存在数配列にしたがって、前記従表形式データのレコード番号をソートした状態で配置する初期位置を決定する第 1 の位置指示配列を生成し、前
25 記従表形式データのレコード番号を、対応するポインタ値により示される位置の第 1 の位置指示配列にしたがって配置するとともに、当該位置指示配列の対応する値をインクリメントすることにより、従表形式データのレコード番号がソートされて格納された第 1 のソート配列を生成し、前記位置指示配列の初期

- 値および最終値と、前記主表形式データに関してその値リストが等価となった情報ブロック中のポインタ配列とを参照して、前記主表形式データに関する他の情報ブロックのポインタ配列の重複度を算出し、当該重複度にしたがってポインタ配列を拡張し、前記位置指示配列の初期値および最終値と、前記ソート
- 5 配列とを参照して、前記従表形式データに関する情報ブロックのポインタ配列の重複度を参照して、当該重複度にしたがってポインタ配列を拡張し、当該拡張されたポインタ配列に基づき、必要な項目値を取得して提示するように構成されている。これについては、第4の実施の形態においてより具体的な説明が加えられている。
- 10 この実施態様は、表形式データに関してキー項目を見出すことができない場合に適用され得る。この場合には、デフォルトのソート順が反映される項目を特定して、この項目を含む表形式データを主表形式データ、それ以外の表形式データを従表形式データとする。本実施態様によれば、ポインタ配列の重複度にしたがって、これを拡張し、拡張されたポインタ配列にしたがって、項目値
- 15 を特定している。したがって、ある項目値が重複して用いられている表形式データをジョインする場合であっても、煩雑な処理の必要なく、ソート配列やポインタ配列の操作のみで、適切に表（ビュー）を作成することが可能となる。
- 主表形式データのメモリ容量を削減するためには、前記重複度に基づき、主表形式データのレコード番号が重複して配置された第1の変換配列を生成し、
- 20 前記主表形式データに関して、前記第1の変換配列にしたがって情報ブロックの値リストへのポインタ配列を参照して、値リストの項目値を取り出すのが好ましい。また、従表形式データのメモリ容量を削減するためには、前記主表形式データのレコード番号と、関連する前記重複度に基づき、従表形式データのレコード番号が重複して配置された第2の変換配列を生成し、前記従表形式デ
- 25 ータに関して、前記第2の変換配列にしたがって情報ブロックの値リストへのポインタ配列を参照して、値リストの項目値を取り出すのが好ましい（第5の実施の形態参照）。

本発明のさらに別の実施形態において、結合された表形式データを提示する

方法は、特定の二以上の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが、それぞれ等価となった複数の表形式データを用意し、前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される項目を含む表形式データを主表形式データと決定し、

5 それ以外の表形式データを従表形式データと決定し、前記主表形式データに関して、二以上の等価となった値リストの積集合である仮想の値リストへのポインタ配列を生成し、前記従表形式データに関して、前記仮想の値リストへの第2のポインタ配列を生成し、前記仮想の値リストの項目値の順に、前記従表形式データのレコード番号を特定する第3のポインタ配列を作成し、前記複数の

10 表形式データに含まれる情報ブロックのうち、提示すべき項目に関する情報ブロックを特定し、前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、表形式データを構成する情報ブロックに関して、所定のレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記サブ表形式を構成する情報ブロックに関

15 して、前記所定のレコード番号に対応したレコード番号を参照して、対応する前記仮想の値リストへのポインタ配列中のポインタ値に基づき、前記第3のポインタ配列中の前記従表形式データのレコード番号を特定し、前記従表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該従表形式データに関するレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得

20 し、取得した項目値を提示するように構成されている。

この実施態様は、複数の表形式データにおいて、複数項目をジョインして、所定の表（ビュー）の提示が求められた場合に適用することができる。この実施態様によれば、現実には作成されない、複数項目の項目値の積集合である値リストに対するポインタ配列を作成している。したがって、莫大な容量となる

25 ことが予想される積集合である値リストを実際に作成することなく、ポインタ配列を生成するのみで、極めて高速に、複数項目をジョインした状態の表（ビュー）を得ることができる。

たとえば、ジョインすべき項目が二つの場合には、一方の情報ブロックに関

する、等価となった値リストの項目値の数が p 、かつ、他方の情報ブロックに関する、等価となった値リストの項目値の数が q とすると、

前記主表形式データに関する前記仮想の値リストへのポインタ値 $P m_i$ ($0 \leq i \leq p-1$) が、

$$5 \quad P m_i = P m_{1i} * q + P m_{2i}$$

(ただし、 $P m_{1i}$ は、一方の情報ブロックに関する値リストの項目値、 $P m_{2i}$ は、他方の情報ブロックに関する値リストの項目値)

と表わされ、かつ、

前記従表形式データに関する前記仮想の値リストへのポインタ値 $P s_j$ ($0 \leq j \leq p-1$) が、

$$10 \quad P s_j = P s_{1j} * q + P s_{2j}$$

(ただし、 $P s_{1j}$ は、一方の情報ブロックに関する値リストの項目値、 $P s_{2j}$ は、他方の情報ブロックに関する値リストの項目値)

と表わされる。

15 複数の表形式データにおける複数の項目を結合 (ジョイン) して、所望の項目の項目値を提示するためのさらに他の方法は、特定の二以上の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが、それぞれ等価となった複数の表形式データを
用意し、前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報
20 ブロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される項目を含む表
形式データを主表形式データと決定し、それ以外の表形式データを従表形式データと決定し、前記主表形式データおよび主表形式レコードのそれぞれに関し
て、デフォルトのソート順が反映される項目以外の項目にて、前記レコード番号
をソートし、最後に上記ソート順が反映される項目にて前記レコード番号を
25 ソートすることにより、第 1 のソート配列を生成し、前記第 1 のソート配列中の
レコード番号を参照して、前記二以上の項目に関する二以上の値リストの、
対応する項目値をそれぞれ取り出し、二以上の項目値の多次元配列からなる項目
値を備えた多次元値リスト中の対応する位置に、取り出された項目値の多次
元配列を格納し、前記多次元値リストの多次元配列を特定するためのポインタ

配列の、前記レコード番号に対応する位置に、前記レコード番号を格納し、何れかの情報ブロックにおいて、値リストの項目値の順に、前記従表形式データのレコード番号を特定する第2のポインタ配列を生成し、前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記主表形式データを構成する情報ブロックに

5 関して、所定のレコード番号に対応した多次元値リストを特定するためのポインタ配列のポインタ値、および／または、他のポインタ配列のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記従表形式を構成する情報ブロックに

10 関して、前記所定のレコード番号に対応したレコード番号を参照して、対応する前記第2のポインタ配列中の従表形式に関するレコード番号を特定し、前記サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該従表形式データに関するレコード番号に対応した、多次元値リストを特定するためのポインタ配列のポインタ値、および／または、ポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、取得した項目値を提示するように構成されている。これに関しては、第7の実施の形態に

15 より具体的な説明がなされている。

この実施態様によれば、仮想の値リストへのポインタ配列を設ける必要がないため、必要なメモリ容量をさらに削減することが可能となる。

また、本発明の目的は、上記方法を実現するプログラムを記憶した記憶媒体、上記方法のステップを実現する手段からなる表形式データの結合装置、表形式

20 データの提示装置によっても実現される。

図面の簡単な説明

本発明の目的および他の目的は、添付図面とともに実施例を参照することにより、より明らかになるであろう。ここに、

図1は、本発明の実施の形態にかかる検索、集計およびサーチ方法を実現できるコンピュータシステムのハードウェア構成を示すブロックダイアグラムである。

25

図2は、本実施の形態にて用いる情報ブロックを示す図である。

図3は、表形式データの例、および、当該表形式データに基づく情報ブロッ

クの例を示す図である。

図 4 は、表形式データの他の例、および、当該表形式データに基づく情報ブロックの他の例を示す図である。

図 5 は、単一項目に関する検索手法を示すフローチャートである。

- 5 図 6 は、表形式データに基づき情報ブロックを作成するための処理を説明するフローチャートである。

図 7 は、情報ブロックを作成するための原データの例を示す図である。

図 8 は、二つの表形式データの例を示す図である。

図 9 は、図 8 に示す表形式データに基づく情報ブロックを示す図である。

- 10 図 10 は、本発明の実施の形態にかかる CPU にて実行される機能の一例を示すブロックダイアグラムである。

図 11 は、本実施の形態にかかる値リストの共有化のための処理を示すフローチャートである。

- 15 図 12 (a) は、図 8 および図 9 に示す例に関して、図 11 にて示される処理の一部をより詳細に示す図である。

図 13 は、本実施の形態にかかるビュー作成処理を示すフローチャートである。

図 14 は、図 13 により生成されるビューを説明するための図である。

- 20 図 15 は、本実施の形態にかかる必要な項目に関してソートした表を得る処理を示すフローチャートである。

図 16 は、「顧客 ID」、「顧客名」および「年会費」に関するビューであって、かつ、「サービス ID」に基づきソートされたビューを表示する処理を説明するための図である。

- 25 図 17 は、本実施の形態にかかるレコード番号のソートを説明するための図である。

図 18 は、所定の項目にてソートされたビューの例を示す図である。

図 19 は、第 2 の実施の形態にかかるポイント配列を示す図である。

図 20 は、第 3 の実施の形態にかかるポイント配列を示す図である。

図 2 1 は、第 4 の実施の形態にて利用される表形式データ（テーブル）の例を示す図である。

図 2 2 は、第 4 の実施の形態にかかる処理を示すフローチャートである。

図 2 3 は、第 4 の実施の形態にかかる値リストの共有化を説明するための図である。

図 2 4 は、第 4 の実施の形態にかかる従テーブルのソートを説明するための図である。

図 2 5 は、第 4 の実施の形態にかかる主テーブルの値リストへのポインタ配列の拡張処理を示すフローチャートである。

10 図 2 6 は、第 4 の実施の形態にかかる主テーブルの値リストへのポインタ配列の拡張を説明するための図である。

図 2 7 は、第 4 の実施の形態にかかる従テーブルの値リストへのポインタ配列の拡張（生成）処理を示すフローチャートである。

15 図 2 8 は、第 4 の実施の形態にかかる従テーブルの値リストへのポインタ配列の拡張を説明するための図である。

図 2 9 は、第 4 の実施の形態にかかるジョインされた表（ビュー）を作成するための情報ブロックを示す図である。

図 3 0 は、第 5 の実施の形態にかかる主テーブル側に設けられた変換配列を説明するための図である。

20 図 3 1 は、第 5 の実施の形態にかかる従レコード側の変換配列作成の処理を示すフローチャートである。

図 3 2 は、第 5 の実施の形態にかかる従テーブル側の変換配列作成の一例を示す図である。

25 図 3 3 は、第 5 の実施の形態にかかる処理により得られた従テーブル側の変換配列に基づき、仮想的な「試合日」の情報ブロックを得る手順を説明する図である。

図 3 4 は、第 6 の実施の形態にて利用される表形式データ（テーブル）の例を示す図である。

図 3 5 は、第 6 の実施の形態にかかる処理を示すフローチャートである。

図 3 6 は、第 6 の実施の形態にかかる共有化処理を説明するための図である。

図 3 7 は、第 6 の実施の形態にかかる仮想的な値リスト、および、当該値リストへのポインタ配列を説明するための図である。

5 図 3 8 は、第 6 の実施の形態にかかる仮想的な値リスト、および、当該値リストへのポインタ配列を説明するための図である。

図 3 9 は、第 6 の実施の形態にかかる仮想的な値リスト、および、当該値リストへのポインタ配列を説明するための図である。

10 図 4 0 は、第 6 の実施の形態にかかる仮想的な値リスト、および、レコード番号へのポインタ配列を説明するための図である。

図 4 1 は、第 6 の実施の形態にかかる処理にしたがった表（ビュー）の作成を説明するための図である。

図 4 2 は、第 7 の実施の形態にかかる処理を示すフローチャートである。

15 図 4 3 は、第 7 の実施の形態にかかる主テーブルの二次ソートを説明するための図である。

図 4 4 は、第 7 の実施の形態にかかる複数項目を結合した多次元配列であるポインタ値を有する値リスト、および、ポインタ配列の生々処理を示すフローチャートである。

20 図 4 5 は、図 4 3 に示すソート処理を施した主テーブルに、第 7 の実施の形態にかかる新たな情報ブロックを作成した状態を示す図である。

図 4 6 は、図 4 3 に示すソート処理を施した主テーブルに、第 7 の実施の形態にかかる新たな情報ブロックを作成した状態を示す図である。

図 4 7 は、第 7 の実施の形態にかかる従テーブルに関する、新たな情報ブロックを示す図である。

25 図 4 8 は、第 7 の実施の形態にかかる表（ビュー）の作成処理を説明するための図である。

図 4 9 は、第 1 の実施の形態において、他の項目にてソートされた表（ビュー）を得るための処理を説明するための図である。

発明の好ましい実施形態の説明

〔概略構成〕

以下、添付図面を参照して、本発明の実施の形態につき説明を加える。図 1 は、本発明の実施の形態にかかる検索、集計およびサーチ方法を実現できるコンピュータシステムのハードウェア構成を示すブロックダイヤグラムである。図 1 に示すように、このコンピュータシステム 10 は、通常のものと同様の構成であり、プログラムを実行することにより、システム全体および個々の構成部分を制御する CPU 12、ワークデータなどを記憶する RAM(Random Access Memory) 14、プログラム等を記憶する ROM(Read Only Memory) 16、ハードディスク等の固定記憶媒体 18、CD-ROM 19 をアクセスするための CD-ROM ドライバ 20、CD-ROM ドライバ 20 や外部ネットワーク（図示せず）と接続された外部端子との間に設けられたインタフェース（I/F）22、キーボードやマウスからなる入力装置 24、CRT 表示装置 26 を備えている。CPU 12、RAM 14、ROM 16、外部記憶媒体 18、I/F 22、入力装置 24 および表示装置 26 は、バス 28 を介して相互に接続されている。

本実施の形態にかかる表形式データを結合（ジョイン）するプログラム、結合した表形式データから所定の項目の表（ビュー）を作成するプログラム、検索プログラム、集計プログラムおよびソートプログラムは、CD-ROM 19 に收容され、CD-ROM ドライバ 20 に読取られても良いし、ROM 16 に予め記憶されていても良い。また、いったん CD-ROM 19 から読み出したものを、外部記憶媒体 18 の所定の領域に記憶しておいても良い。或いは、上記プログラムは、ネットワーク（図示せず）、外部端子および I/F 22 を経て外部から供給されるものであっても良い。

また、本実施の形態においては、検索、集計およびソートを高速に実現するために、後述するように所定のデータ形式の情報ブロックを生成する必要がある。この情報ブロック生成プログラムも同様に、CD-ROM 19 に收容され、ROM 16 に記憶され、或いは、外部記憶媒体 18 に記憶されても良い。或い

は、これらプログラムは、ネットワーク（図示せず）を介して、外部から供給されても良いことはいうまでもない。また、本実施の形態において、情報ブロック生成プログラムにて生成されたデータ（情報ブロック）は、R A M 1 4 に記憶され、或いは、外部記憶媒体 1 8 の所定の領域に記憶される。

5 [データ管理および処理の原理]

次に、本発明の前提となるデータ形式や、検索、集計およびソートの原理につき説明を加える。本発明者は、処理の超高速化を図るため、特定のデータ形式を有する表形式データの構築と、検索、集計およびソート方法とを考案した（P C T / W O 0 0 / 1 0 1 0 3 号）。本発明においても、基本的には、この
10 出願に基づいて、表形式データを所定の情報ブロックの集合体として構築し、これを用いて検索、集計およびソートを実現している。

図 2 は、本実施の形態にて用いる情報ブロックを示す図である。図 2 に示すように、情報ブロック 1 0 0 は、値リスト 1 1 0 と値リストへのポインタ配列 1 2 0 とを含んでいる。値リスト 1 1 0 は、表形式データの各項目に対して、
15 その項目に属する項目値が順序付け（整数化）された項目値番号の順番に、上記項目値番号に対応した項目値 1 1 1 が格納されたテーブルである。値リストへのポインタ配列 1 2 0 は、表形式データのある列（すなわち項目）の項目値番号、つまり値リスト 1 1 0 へのポインタが表形式データのレコード番号順に格納された配列である。

20 上記値リストへのポインタ配列 1 2 0 と値リスト 1 1 0 とを組み合わせることにより、あるレコード番号が与えられたときに、所定の項目に関する値リストへのポインタ配列 1 2 0 からそのレコード番号に対応して格納された項目値番号を取り出し、次いで、値リスト 1 1 0 内でその項目値番号に対応して格納された項目値を取り出すことにより、レコード番号から項目値を得ること
25 ができる。したがって、従来のデータ表と同様に、レコード番号（行）と項目（列）という座標を用いてすべてのデータ（項目値）を参照することができる。

たとえば、図 3（a）に示す表形式データを考える。この例では、顧客 I D、顧客名、電話番号という項目に種々の項目値が与えられている。本実施の形態

においては、このような表形式データを、図 3 (b) ないし (d) に示す形式の情報ブロックとして保持している。たとえば、図 3 (b) において、ポインタ配列 1 2 0 - 1 は、顧客 I D を示す項目値を格納した値リスト 1 1 0 - 1 に関連付けられている。すなわち、先頭レコード (レコード番号 “0”) のポインタ配列のポインタ値は 0 であり、これに対応して、顧客 I D を示す項目値 “1” が得られる。図 3 (b) において、ポインタ配列 1 2 0 - 2 は、顧客名を示す項目値を格納した値リスト 1 1 0 - 2 に関連付けられている。たとえば先頭レコード (レコード番号 “0”) のポインタ配列におけるポインタ値は “5” であり、これに対応して、顧客名を示す項目値 “Washington” が得られる。

10 図 3 (c) においても、同様に、ポインタ配列 1 2 0 - 3 が、電話番号を示す項目値を格納した値リスト 1 1 0 - 3 に関連付けられていることが理解できよう。また、各値リストにおいては、項目値が順序付けられて (この例では昇順) いることが理解できよう。たとえば、昇順を採用した場合には、数字においては小さいものから順次、値リスト中の項目値として格納される。また、日本語においては「あいうえお順 (五十音順)」に、英語などにおいては「アルファベット順」に、項目値が格納される。

15

さらに、本実施の形態においては、情報ブロック 1 0 0 の値管理テーブルは、値リスト 1 1 0 のほか、検索や集計のために用いる分類番号フラグ配列、項目値に対応するポインタを格納すべきメモリ空間の先頭アドレスを示す開始位置配列、および、存在数配列が含まれている。分類番号フラグ配列の各フラグ、および、存在数配列の各存在数は、項目値の各々に対応付けられている。分類番号フラグのフラグ値は、通常 “0” であり、検索や集計の際に見出すべき項目値に対応して “1” にセットされる。また、存在数は、その項目値を有するレコードの個数に対応する。なお、開始位置は、対応するポインタ値よりも

20

25 小さなポインタ値に対応する存在数を加算したのに対応するため、必ずしも設ける必要はない。

図 4 (a) は、表形式データの他の例を示す図、図 4 (b) および (c) は、それぞれ、「性別」および「年令」に関する情報ブロックを示す図である。図

4 (b) に示すように、性別に関する情報ブロック 2 0 0 - 1 の値管理テーブル 2 1 0 - 1 には、ポインタ配列 2 2 0 の各ポインタ値に対応する項目値(「男性」および「女性」)と、各項目値に対応する分類番号、開始位置および存在数が示されている。たとえば、ポインタ値が“0”(つまり、値リストの項目
5 値が「男性」)であるようなレコードの数は 6 3 2 5 6 4 個であり、その一方、ポインタ値が“1”(つまり、値リストの項目値が「女性」)であるようなレコードの数は 3 6 7 4 2 6 個となっている。また、各項目値に対応する開始位置は、後述するレコードへのポインタ配列 2 3 0 - 1 の先頭アドレスを示している。図 4 (c) においても、同様のことが理解できよう。

10 このようなデータ構造を有する情報ブロックを用いた検索の一例および情報ブロックの生成処理につき、以下に説明する。図 5 は、単一項目に関する検索手法を示すフローチャートである。この処理は、CPU 1 2 (図 1 参照) が所定の検索プログラムを実行することにより実現される。この例では、「年令」の項目値が 1 6 歳または 1 9 歳であるレコードが検索される。まず、表形式データに関する情報ブロックのうち、図 4 (c) に示す「年令」に関する情報ブ
15 ロック 2 0 0 - 2 が特定される(ステップ 5 0 1)。

次いで、特定された情報ブロック(以下、「特定情報ブロック」と称する。)の値リスト 2 1 0 - 2 において、項目値が上記検索条件に合致するもの(1 6 歳または 1 9 歳)に対応する行の分類番号が“1”にセットされる(ステップ
20 5 0 2)。本例の場合には、項目値番号“0”および項目値番号“3”に対応する行の分類番号が 1 にセットされる。次いで、分類番号が“1”にセットされている行に対応した開始位置および存在数が取得される(ステップ 5 0 3)。これら情報をポインタ取り出し情報と称する。レコードへのポインタ配列において、ステップ 5 0 3 にて取得されたポインタ取り出し情報に基づき、検索条
25 件に合致したレコードへのポインタを示すレコード番号が取り出される(ステップ 5 0 4)。本例においては、項目値番号“0”に対応したレコードのポインタは、レコードへのポインタ配列の開始位置“0”すなわち先頭から、4 5 8 9 8 個目までの領域に格納され、その一方、項目値番号“3”に対応したレ

コードのポインタは、レコードへのポインタ配列の 2 3 8 3 1 3 7 番目から 1 8 9 6 5 3 個分の領域に格納されていることがわかる。最後に、後の処理にて利用できるようにするために、取り出されたレコード番号の配列が、結果集合として作成され、これが保持される（ステップ 5 0 5）。

- 5 また、集計およびソートも、分類番号、開始位置および存在数を利用することにより実現することができる。

次に、上述したような検索処理等に利用するための情報ブロックの生成処理につき説明を加える。図 6 は、表形式データに基づき情報ブロックを作成するための処理を説明するフローチャートである。まず、システム 1 0 は、表形式
10 の原データを取得し、これを項目別のものに分解する（ステップ 6 0 1）。この原データは、たとえば、図 7（a）に示すものでも良いし、或いは、図 7（b）に示すものでも良い。これら原データは、外部から供給されるものであっても良いし、或いは、固定記憶媒体 1 8 に記憶されたものであっても良い。以下に述べるステップ 6 0 2 ないしステップ 6 0 4 からなる処理ブロック 6 1 0 は、
15 ある一つの項目に関する情報ブロックの生成を示す。したがって、複数の項目に関する情報ブロックを生成する場合には、項目の数だけ処理ブロック 6 1 0 に対応する処理が実行される。以下、「性別」に関する項目の情報ブロックを例にとって説明を加える。

まず、「性別」に関する項目の情報ブロック用の領域が、たとえば、R A M
20 1 4 中に確保される（ステップ 6 0 2）。次いで、この確保された領域中に、値管理テーブルが生成される。より詳細には、まず、値管理テーブルが初期化される。次いで、原データのうち、「性別」に関するデータを先頭から末尾まで操作することにより、どのような項目名が、それぞれいくつ存在するかが見
25 出される。本例では、「女性」および「男性」という項目名が、それぞれ、3 6 7 4 3 6 個および 6 3 2 5 6 4 個だけあることが見出される。これにより、値リストに、「女性」および「男性」という項目値がセットされ、また、存在数配列にも所定の数
30 がセットされる。その後、項目値が所定の基準にしたがってソートされる。ソートの際には、項目数の並び替えにしたがって存在数も

並びかえられる。次いで、開始位置配列の値が決定される。これは、ソートにより自己より上位に位置する存在数を累算することにより求められる。また、開始位置配列の値を、対応する分類番号配列の値に割り当てる。この値は次のステップにて用いられる。このようにして値管理テーブルが生成された後に、

5 レコードへのポインタ配列が生成される。このポインタ配列の領域の大きさは、存在数の総和に対応する。

このようにして、所定の項目に関する情報ブロックを作り出すことが可能となる。この情報ブロックの生成を予め行っておき、生成された情報ブロックを用いて検索、集計およびソートの処理が実行される。

10 [第 1 の実施の形態]

さて、2つの表形式データを組み合わせて（JOIN（ジョイン）処理の実行）、一つの表（ビュー）を作成する処理、および、作成したものから所望の項目を検索、集計およびソートする処理につき以下に説明する。

たとえば、図 8 に示すような 2つの表形式データを考える。図 8（a）においては、顧客 ID ごとに、顧客名、電話番号、SVC-ID（サービス ID）が

15 対応付けられており、その一方、図 8（b）においては、サービス ID ごとに年会費が対応付けられている。顧客 ID が“1”である「Washington」の SVC-ID は“D”であり、サービステーブルのサービス ID の“D”項を参照すると、彼の年会費が“12,000”円であることが理解できる。同様に、他の顧客

20 についても、SVC-ID およびサービス ID を参照することにより、その年会費を知ることができる。顧客 ID、顧客名および年会費を表形式のビューにて表わしたものが図 8（c）である。図 8（c）から理解できるように、このビューでは、重複値をもつ項目である「SVC-ID」（たとえば、「SVC-ID」では、項目値“C”や“D”が複数出現している。）から、重複値を持たない

25 いわゆるキー項目である「サービス ID」を経由して請求額が表示されている。重複値を持つ項目（＝「多」）から重複値を持たない項目（＝「1」）を経由するものであることを考慮して、これを「多：1」のタイプと称する。また、本明細書において、上記「多」の側の表形式データを、メイン表形式データ、

「1」の側の表形式データをサブ表形式データとも称する。

「多：1」のタイプである2つの表形式データをジョインする手法につき以下に説明する。本実施の形態においては、図6に示す手法により、予め、図8に示す2つの表形式のデータから、図9に示すような情報ブロックが生成されている。なお、図9(a)ないし(d)は、図8(a)に示す顧客テーブルに関する情報ブロックであり、図9(e)および(f)は、図8(b)に示すサービステーブルに関する情報ブロックである。また、これらの図においては、値リストのみを図示している。

顧客テーブルにおいては、B、CおよびDの「SVC-ID」のみが用いられているのに対して、サービステーブルにおいては、A、B、CおよびDのサービスIDが用いられている。したがって、「SVC-ID」の情報ブロック内の値リストと、「サービスID」の情報ブロック内の値リストとを共通化する必要がある。図10は、本実施の形態にかかるCPU12の機能ブロックダイアグラム、図11は、値リストの共有化のための処理を示すフローチャートである。図10に示すように、CPU12は、情報ブロックを参照して、共有化すべき値リストを見出すテーブル抽出部32と、値リストを共有化する値リスト変換部34と、値リストへのポインタ配列の各ポインタ値を変換するとともに、必要な他のポインタ配列を生成するポインタ処理部36と、RAM14等とのデータの授受を行う情報ブロック管理部38とを備えている。

図11に示すように、まず、情報ブロック管理部38が、双方の表形式データに関する情報ブロックをRAM14から取り出す(ステップ1101)。次いで、テーブル抽出部32が、情報ブロックの値リストを参照して、共有化すべき値リストを抽出する(ステップ1102)。たとえば、図8および図9を示す例では、顧客テーブルに関して、「SVC-ID」の情報ブロックの値リストが抽出され、サービステーブルに関して、「サービスID」の情報リストの値ブロックが抽出される。

その後、値リスト変換部34が、共有化すべき2つの値リストのうち、項目値等の変換が必要なものを選択し(ステップ1103)、他方の値リストを

参照して、項目値の挿入を行う。図 8 および図 9 に示す例では、重複値を持つ項目である「SVC-ID」に関する値リストの項目値の変換が必要となる。値リスト変換部 3 4 は、キー項目である「サービス ID」に関する値リストの項目値のうち、「SVC-ID」の値リストに含まれない項目値を見出す。次いで、

5 値リスト変換部 3 4 は、所定の順序にしたがって、「SVC-ID」に関する値リストに、見出された項目値を挿入する（ステップ 1 1 0 4）。その一方、値リストの項目値の挿入にしたがって、値リストへのポインタ値を含むポインタ配列を変更する必要がある。したがって、ポインタ処理部 3 6 は、値リストの変換にしたがって、項目値の変換がなされた値リストに対応するポインタ配列

10 のポインタ値を生成する（ステップ 1 1 0 5）。図 1 2 は、図 8 および図 9 に示す例に関して、ステップ 1 1 0 4 およびステップ 1 1 0 5 にて実行される処理を説明する図である。値リストの項目値の挿入、および、ポインタ配列中のポインタ値の変更をなすべき「SVC-ID」の情報ブロックにおいて、値リストの項目値「A」が挿入される。この実施の形態では昇順にて項目値が配列さ

15 れているため、項目値「A」は先頭の行に挿入される。先頭の行に新たに項目値が作られたため、ポインタ配列中のポインタ値には、それぞれ“1”が加算される。上記例では、先頭に一つの項目値が挿入されているが、複数の項目値が任意の位置に挿入されても良いことは言うまでもない。このばあい、ポインタ値は、先頭から自己の位置までの間に挿入された項目値の数だけ、その値

20 を増大させれば良い。

このようにして、値リストの共有化が終了した後に、2つの表形式データがジョインしたようなビューを生成するため、あるいは検索、集計およびソート処理を高速に実行可能にするために、サービステーブルに関する情報ブロックに所定の処理が施される。ポインタ処理部 3 6 は、他方のテーブル（すなわち、

25 値リストやポインタ配列の変更を行っていないテーブル）の値リストから、レコード番号を指示するようなポインタ配列（レコード番号へのポインタ配列）を生成する（ステップ 1 1 0 6）。このレコード番号へのポインタ配列は、ジョインされた表（ビュー）にて表示すべき項目のうち、他方のテーブルにおい

て、値リストの共有化がなされなかったものを含む情報ブロック中に生成される。

より詳細には、まず、ポインタ処理部 3 6 は、値リストへのポインタ配列と同じ大きさの配列を用意し、値リストへのポインタ配列の先頭からポインタ値
5 をスキャンし、“i” 番目のポインタ値が“j”である場合に、用意した配列において、“j” 番目の要素に値“i”を格納するような処理を実行する。このようにして、レコード番号へのポインタが生成される。情報ブロック管理部 3 8 は、その項目値等が変更された情報ブロックや、新たなポインタ配列が加えられた情報ブロックを、R A M 1 4 の所定の領域に記憶する（ステップ 1 1
10 0 7）。

なお、上述した共有化の処理では、2 つのテーブルの値リストが共通の意味合いを持つため、何れかの値リストのみを保持すれば良いことは言うまでもない。

このようにして、所定の値リストを共有化、すなわち、2 つの表形式データの双方に関して、値リストの持つ意味合いを同一にした後に、所望の項目を取り出したビューを作成する「ビュー作成処理」、検索処理、集計処理、或いは、ソート処理が実行される。

ビュー作成処理につき、以下に説明する。図 1 3 は、ビュー作成処理を示すフローチャート、図 1 4 は、具体的に、「顧客 I D」、「顧客名」および「年会費」に関するビューを表示する処理を説明するための図である。
20

ここで、図 1 3（a）は、ポインタ配列に基づき、値リスト中に関する項目値を表示する場合の処理を示し、図 1 3（b）は、共有化した値リストに基づき、さらに他の値リストに関する項目値を表示すべき場合の処理を示す。たとえば、図 1 4 に示す「顧客 I D」の表示に関する処理を述べると、まず、レコード番号が初期化される（ステップ 1 3 0 1）。次いで、「顧客 I D」の情報
25 ブロックにおいて、値リストへのポインタ配列中、レコード番号“0”に対応する行のポインタ値“0”が参照され（ステップ 1 3 0 2）、対応する項目値“1”が読み出される（ステップ 1 3 0 3）。したがって、顧客 I D の一番上

側の項目が“1”となる（ステップ1304）。全てのレコード番号について、上記ステップ1302～1304の処理が繰り返される（ステップ1305、1306参照）。「顧客名」の表示についても同様の処理が行われる。より詳細には、レコード番号“0”に対応する行に位置するポインタ値“5”が参照され、対応する項目値“Washington”が読み出される。これにより、表（ビュー）において、先頭の項目が“Washington”となる。

その一方、共有化された値リストに関する場合、すなわち、「SVC-ID」および「サービスID」のポインタ等を利用する場合には、図13（b）に示すように、レコード番号が初期化され（ステップ1311）、レコード番号“0”に対応する行の値リストへのポインタ値“3”が参照される（ステップ1312）。次いで、共有化された情報ブロック（この場合には、「サービスID」の情報ブロック）に関して先に生成したレコード番号へのポインタ配列（図11のステップ1106参照）において、ポインタ値“3”により示された行に位置するポインタ値が参照される（ステップ1314）。ステップ1314にて参照されるポインタ値は、値リストからレコード番号へ「逆引き」するものであり、このポインタ値に対応する行に位置する、他の情報ブロックの値リストへのポインタを経ることにより、必要な項目値を得ることが可能となる。

上記例では、レコード番号へのポインタ値“3”に基づき、「年会費」の情報ブロックにおいて、レコード番号“3”に対応する行の値リストへのポインタ配列中のポインタ値“0”が見出され、対応する項目値“12, 000”を取り出すことができる。したがって、表において一番上側の項目が“12, 000”となる。全てのレコード番号について、上記ステップ1312～1315の処理を繰り返すことにより（ステップ1316、1317参照）、年会費の欄の項目をすべて得ることができる。このようにして、図8（c）に示すような表（請求額ビュー）を得ることが可能となる。

次に、必要な項目に関してソートした表を得る処理につき説明を加える。図15は、この処理の内容を示すフローチャート、図16は、具体的に、「顧客ID」、「顧客名」および「年会費」に関するビューであって、かつ、「サー

ビスID」に基づきソートされたビューを表示する処理を説明するための図である。この処理は、存在数配列等の生成（ステップ1501～ステップ1507）と、ソート配列の生成（ステップ1508～ステップ1513）とから構成されている。まず、レコード番号が初期化され（ステップ1501）、値リストの行数（項目数）と同じ行数を有する存在数配列が確保される（ステップ1502）。次いで、あるレコード番号について、値リストのポインタ配列が参照されて（ステップ1503）、ポインタ値に対応する行の存在数配列中の値（存在数）がインクリメントされる（ステップ1504）。たとえば、図16（a）において、「SVC-ID」の情報ブロックに関して、レコード番号“0”に対応する値リストへのポインタ配列中のポインタ値は“3”であり、したがって、存在数配列中の対応する行（4行目）の値（存在数）が“0”から“1”となる。或いは、レコード番号“2”に対応する値リストへのポインタ配列中のポインタ値は“1”であり、これにより、存在数配列中の対応する行（2行目）の値が“0”から“1”となる。このようにして全てのレコード番号に対して、ステップ1503およびステップ1504に示す処理を施すことにより（ステップ1505およびステップ1506参照）、図16（a）の符号1601に示すような存在数配列が作成される。

存在数配列が完成すると、これに基づいて、累計数配列、および、ソートによりレコード番号が位置すべきメモリ空間中の位置を示す開始位置配列が生成される（ステップ1507）。この累計数配列は、初期的な開始位置配列と等しいものであり、後述する種々の処理にて利用される。なお、本明細書において、累計数配列或いは初期的な開始位置配列を初期値を示す位置指示配列或いは初期的な位置指示配列とも称する。

より詳細には、存在数配列中のある存在数が位置する行に対応する位置にある累計数および開始位置は、当該存在数の位置する行より番号の小さな行（図16では上側の行）にある存在数の総和となる。たとえば、第1行目の累計数および開始位置は“0”であり、第2行目の累計数および開始位置も、第1行目の存在数が“0”であるため、“0”となる。その一方、第3行目の累計数

および開始位置は、第1行目の存在数が“0”、かつ、第2行目の存在数が“2”であるため、“ $(0 + 2 =) 2$ ”となる。

このようにして、存在数配列、累計数配列および開始位置配列が作成されると、作られた開始位置配列を利用して、各レコード番号をソートされた位置に
5 配列する処理が実行される。まず、レコード番号が初期化され（ステップ1508）、レコード番号を格納すべき配列が確保される（ステップ1509）と、あるレコード番号について、値リストのポインタ配列が参照される（ステップ1510）。次いで、開始位置配列において、ステップ1510にて得られたポインタ値が示す行の開始位置が調べられ、レコード番号配列において、得ら
10 れた開始位置に対応する領域に、当該レコード番号が格納される（ステップ1511）。たとえば、図16（b）において、「SVC-ID」の情報ブロックにおいて、レコード番号“0”に対応する値リストへのポインタ配列中のポインタ値は“3”であるため、対応する開始位置（4行目の開始位置）が参照される。この値は“5”であるため、レコード番号配列において、“5”に対応
15 する位置（すなわち6行目）に、レコード番号“0”が格納される。

レコード番号の格納が終了すると、参照された開始位置をインクリメントする（ステップ1512）。これは、次に、この開始位置が参照されたときに、レコード番号中の、レコード番号を格納すべき位置をインクリメントしておく必要があるからである。このような処理を、必要な全てのレコード番号について
20 て実行する（ステップ1512、1513参照）ことにより、ソートされたレコード番号配列を得ることが可能となる（図17参照）。

ソート処理が終了すると、図12に示す処理にて得られたレコード番号に対応する顧客ID、顧客名、年会費などの表示項目と、図15により得られたソートされたレコード番号配列とに基づき、所望の項目にてソートされた表（ビュー）を得ることができる。図18（a）は、このようにして得られた表（「サービスID」にてソートした請求額ビュー）を示す図である。たとえば、他の項目（たとえば「年会費」）にてソートする場合にも、同じ手法を用いて図18（b）に示すような表（「年会費」にてソートした請求額ビュー）を得られ

ることが理解できよう。

このように、本実施の形態によれば、二つの表形式データにおいて、個々の表形式データを構成する情報ブロック中、共有化すべき値リストを見出し、当該値リストのもつ意味合いを共通にすることにより、二つの表形式データのジョインを実現することが可能となる。

〔第 2 の実施の形態〕

次に、本発明の第 2 の実施の形態につき説明を加える。第 1 の実施の形態では、共有化した情報ブロックにおいて、まず、一方の情報ブロック（「多：1」における「多」の側の情報ブロック）の値リストへのポインタ値を参照し、次いで、このポインタ値により示される、他方の情報ブロック（「多：1」における「1」の側の情報ブロック）レコード番号へのポインタ値を参照し、さらに、レコード番号へのポインタ値が示すレコード番号に対応する値リストへのポインタ値を参照している。たとえば、図 1 4 に示す例では、①「SVC-ID」の情報ブロック中の値リストへのポインタ配列、②「サービス ID」の情報ブロック中のレコード番号へのポインタ配列、および、③「年会費」の情報ブロック中の値リストへのポインタ配列が用いられ、それぞれのポインタ値が順次参照されている。これに対して、第 2 の実施の形態では、一方の情報ブロック（「多：1」における「多」の側の情報ブロック）に、他方の情報ブロックのレコード番号へのポインタ配列を用意している。すなわち、上記①～③のうち、①および②を統合したポインタ配列を、当該一方の情報ブロックに構築している。これにより、「多」の側の情報ブロックから、「1」の側のレコード番号を特定することが可能となる。なお、第 2 の実施の形態において、情報処理装置 1 0 の構成、実行される処理等は、以下に述べる点を除き、第 1 の実施の形態のものと同様である。

図 1 9 は、値リストの共有化のための処理を説明するための図である。図 1 9（a）では、第 1 の実施の形態に関する顧客テーブルおよびサービステーブルに関する情報ブロックの一部を示し、図 1 9（b）では、第 2 の実施の形態に関する情報ブロックの一部を示している。図 1 9 から理解できるように、第

1の実施の形態では、ポイント処理部36（図10参照）は、「サービスID」の情報ブロックの側に、「年会費」の情報ブロック中の、値リストへのポイント配列を参照するためのポイント配列（レコード番号へのポイント配列）を生成した。これに対して、第2の実施の形態においては、ポイント処理部36は、

5 「SVC-ID」の情報ブロックの側に、最終的に参照したい情報ブロックである「年会費」の情報ブロックの値リストへのポイント配列を参照するための、レコード番号へのポイント配列を生成する。

より具体的には、第1の実施の形態において、共有化された値リストを含む情報ブロックのうち、「1」の側の情報ブロック（たとえば、図19（a）に
10 においては「サービスID」の情報ブロック）に関して作成されたレコード番号へのポイント配列と等価なものを仮想的に作成し、「多」の側の情報ブロックから、直接「1」の側のレコード番号を指し示すことができるようなポイント配列を作れば良い。

なお、図19（b）に示す例では、「サービスID」の情報ブロックにおいて、
15 レコード番号へのポイント配列中のポイント値が昇順で並んでいるため、「SVC-ID」の情報ブロックにおいて、値リストへのポイント配列中のポイント値と、レコード番号へのポイント配列中のポイント値とが一致しているが、必ずしも一致しないことは言うまでもない。

本実施の形態によれば、「多：1」における「多」の側の情報ブロックに、
20 レコード番号へのポイント配列を作成するため、第1の実施の形態と比較して、ポイント配列のサイズが大きくなる。しかしながら、ビューを作成したり、ソートを実行する場合に、参照するポイント配列の数を減少させることができ、これにより、処理をさらに高速化することが可能となる。

[第3の実施の形態]

25 次に、本発明の第3の実施の形態につき説明を加える。この実施の形態においては、「多：1」における「1」の側で、最終的に項目値を表示すべき情報ブロック（図9に示す例では、「年会費」の情報ブロック）中に、ポイント配列を設けている（図20参照）。すなわち、第2の実施の形態では「多」の側

の情報ブロックに設けられていた、レコード番号へのポインタ配列（図 19（b）参照）が、表（ビュー）にて示すべき項目に関する「1」の側の情報ブロックに設けられている。

この実施の形態によれば、「多」の側のテーブルに関するレコード番号から、
5 直接、「1」の側のテーブルに関するレコード番号を特定することができるため、さらに処理を高速化することが可能となる。

〔第4の実施の形態〕

次に、本発明の第4の実施の形態につき説明を加える。第1ないし第3の実施の形態においては、重複値を持つ項目（＝「多」）から重複値を持たない項目（＝「1」）を経由するようなタイプ（「多：1」のタイプ）に関していた
10 が、第4の実施の形態では、「多：多」のタイプにおいて、値リストを共有化する処理を実行している。

たとえば、図21に示すような2つの表形式のデータを考える。図21（a）においては、会員名と、会員が好きな野球チーム名が対応付けられており、
15 図21（b）においては、球団名と試合日が対応付けられている。ここで、図21（a）を参照すると、「Williams」さんは、「Aチーム」のファンであり、さらに、図20（b）を参照することにより、「Aチーム」の試合は、「5／10」および「5／11」であることがわかる。また、「Smith」さんも「Aチーム」のファンであり、その試合が、「5／10」および「5／11」である
20 ことがわかる。

したがって、各会員が所望のチケットを示す表（チケット確認ビュー）は、図21（c）に示すようなものとなる。このビューでは、「ファン」ないし「球団名」という項目をジョインしているが、「ファン」という項目は重複値を持ち（つまり、「Aチーム」という項目値が重複して出現し）、その一方、「球
25 団」という項目も重複値を持っている（つまり、「Aチーム」という項目値が重複して出現している）。重複値を持つ項目（＝「多」）から重複値を持つ項目（＝「多」）を経由するものであることを考慮して、このようなものを「多：多」のタイプと称する。

また、「多：多」のタイプでは、論理的には、2つのテーブル（図21においては「野球愛好会会員テーブル」および「試合予定テーブル」）は対等であるが、ここでは、出力される表（ビュー）のデフォルトのソート順が反映されているテーブル（図21においては「野球愛好会会員テーブル」）を「主テ
5 ブル」、他方のテーブルを「従テーブル」と称する。また、本明細書において、上記主テーブルを場合によっては主表形式データ、従テーブルを従表形式データと称することもある。第1ないし第3の実施の形態と同様に、第4の実施の形態においても、CPU12は、図10に示すような構成を備え、CPU12により、図22に示すような処理が実行される。

10 図22において、値リスト共有化の処理（ステップ2201）は、図11に示す処理に対応し、従テーブルに関する存在数配列等を生成する処理（ステップ2202）は、図15に示す処理の前段（ステップ1501～ステップ1507）に略対応し、かつ、従テーブルのソート配列を生成する処理（ステップ2203）は、図15に示す処理の後段（ステップ1508～ステップ151
15 3）に略対応する。

ステップ2201においては、共有化すべき値リストが抽出され（図11のステップ1102）、項目値の変換が必要なものが選択されると（ステップ1103）、値リスト中の必要な項目値が挿入される（図11のステップ1104、並びに、図23の符号2301および2302参照）。次いで、変換され
20 た値リストを含む情報ブロックにおける、値リストへのポインタ配列中のポインタ値が更新される（図11のステップ1105、並びに、図23の符号2303および2304参照）。図23の例では、主テーブルの値リストおよび値リストへのポインタ配列の変換ないし更新が行われているが、必ずしも主テーブルに関する変換等のみが行われるものではなく、従テーブルに関する変換等
25 や双方のテーブルに関する変換等が行われても良い。

次いで、ステップ2202において、従テーブルに関して、存在数配列（図示せず）、累計数配列（図示せず）および開始位置配列（図24の符号2402参照）が生成される。ステップ2401が終了した状態では、累計数配列中

のある行の値と、開始位置配列の対応する位置の値とは等しくなっている。従
テーブルにおいて、共有された値リストと対応する存在数配列、開始位置配列
ができた後に、従テーブルに関するソート配列が生成される（ステップ 2 2 0
3）。図 2 4 では、「球団」の情報ブロックにおいて、レコード番号“0”に
5 対応する値リストへのポインタ配列中のポインタ値は“2”であるため、対応
する開始位置（開始位置配列の 3 行目）が参照され（図 1 5 のステップ 1 5 1
0 参照）、この値“3”にしたがって、ソート配列（レコード番号配列）の対
応する位置（すなわち 4 行目）に、レコード番号“0”が配置される（図 1 5
のステップ 1 5 1 1 参照）。また、参照された開始位置にある値がインクリメ
10 ントされ、“3”から“4”に変化する。

従テーブルに関する各レコード番号が、ソート配列（レコード番号配列）の
所定の位置に配置された（図 2 4 の符号 2 4 0 1 参照）後に、主テーブルの値
リストへのポインタ配列を新たに生成する。これは、本実施の形態のような
「多：多」のタイプでは、主テーブルの側の情報ブロック中の項目値が複数回
15 出現するため、これに対応できるようにするためのものである。

より詳細には、図 2 5 に示すように、レコード番号の初期化（ステップ 2 5
0 1）の後、あるレコード番号に関して、共有化した値リストを含む情報ブ
ロック内の値リストへのポインタ配列が見出され、レコード番号に対応する位置
（行）のポインタ値が参照される（ステップ 2 5 0 2）。次いで、従テーブル
20 のソート（ステップ 2 2 0 3 参照）により作成された累計数配列および開始位
置配列が見出され、ポインタ値が示す位置の開始位置と累計数との差が算出さ
れる（ステップ 2 5 0 3）。

この差は、従テーブルにおいて、共有化された値リストを含む情報ブロック
の値リスト中の項目値が、主テーブルのあるレコード番号について、何回重複
25 して現れるかを表わしている。したがって、ジョインした表（ビュー）におい
て、本来主テーブル側にあった項目に関する情報ブロック中の値リストへのポ
インタ配列が、上記重複度を示す差に基づき拡張される（ステップ 2 5 0 4）。
すなわち、あるレコード番号に関して、算出された差が“d”であった場合に

は、新たに生成すべき値リストへのポインタ配列において、レコード番号に対応したポインタ値が“d”個に増加する。

図26において、たとえば、レコード番号“0”に関して、共有化した値リストを含む「ファン」の情報ブロック中の値リストへのポインタ配列が見出される。このポインタ配列において、レコード番号“0”に対応する位置（1行目）のポインタ値は“0”であるため、従テーブルの側にて共有化された値リストを含む「球団」の情報ブロック中の累計数配列および開始位置配列のうち、1行目の累計数および開始位置が参照され、開始位置と累計数との差（ $2 - 0 = 2$ ）が算出される。次いで、ジョインした表（ビュー）を作成するため、主テーブルにおける「会員名」の情報ブロックの値リストへのポインタ配列を拡張した新たなポインタ配列が作成される。なお、新たなポインタ配列を含む情報ブロック（「チケット・会員名」の情報ブロック）中の値リストは、主テーブルの「会員名」の情報ブロックに含まれるものと同一である。これは、「会員名」の項目値自体は両者において共通だからである。なお、これら値リストは同一であるため、一つの値リストのみを実在させて、これらを二つの項目に関して共有させても良い。

このようにして、ポインタ値が“2”であるようなポインタが2つ作られることになる。

同様に、レコード番号“1”に関して、「ファン」の情報ブロック中の、レコード番号“1”に対応する位置（2行目）のポインタ値は2であるため、「球団」の情報ブロックにおいて、対応する位置（3行目）の累計数および開始位置が取り出され、後者から前者を引いた値（ $4 - 3 = 1$ ）が算出される。したがって、「チケット・会員名」の情報ブロックにおいて、先に作られたポインタに引き続いて、「会員名」の情報ブロックの対応する値“0”をもつポインタが作成される。

また、同じ手法により、主テーブルの「ファン」も表（ビュー）に表示すべき項目であるため、当該「ファン」の情報ブロックに関しても、「チケット・ファン」という新たな情報ブロックが生成される（図29（b）参照）。

このようにして主テーブル側の値リストのポインタ配列が生成された後に、
従テーブル側の値リストのポインタ配列が生成される（ステップ 2 2 0 5）。
これは、主テーブル側において項目値が複数回出現するのにしたがって、従テ
ーブル側でも、これに対応した項目値を表示するための処理である。より詳細
5 には、図 2 7 に示すように、レコード番号の初期化（ステップ 2 7 0 1）の後
に、ある主テーブル側のレコード番号に関して、当該主テーブル側において共
有化された情報ブロックの値リストへのポインタ配列中、当該レコード番号に
対応する位置（行）のポインタ値が参照される（ステップ 2 7 0 2）。次いで、
従テーブルのソート（ステップ 2 2 0 3 参照）により作成された累計数配列お
よび開始位置配列とが見出され、上記ポインタ値にて示される位置（行）の累
10 計数および開始位置が参照される（ステップ 2 7 0 3）。ここで、ソート後の
レコード番号配列、つまり、ソート配列（図 2 4 の符号 2 4 0 1 参照）におい
て、どの位置からどれだけの数のレコード番号が、主テーブルのレコード番号
に関連しているかを、それぞれ、累計数および開始位置から見出すことができ
15 る。すなわち、上記位置は、累計数に示す位置に一致し、上記数は、開始位置
と累計数との差に一致する。

したがって、ステップ 2 7 0 3 にて参照した累計数および開始位置にしたが
って、レコード番号が取り出され、ジョインした表（ビュー）にて表示すべき
項目を備えた情報ブロック中の値リストへのポインタ配列において、各レコー
20 ド番号が示すポインタ値が取り出され、新たなポインタ配列として順に並べら
れる（ステップ 2 7 0 3）。これにより、ジョインすべき情報ブロック群のう
ち、主テーブルに由来すべきものはその作成を完了したことになる。

図 2 8 において、レコード番号“0”に関して、「ファン」の情報ブロック
にある値リストのポインタ配列中の対応する位置（1 行目）のポインタ値は
25 “0”であるため、ソート処理を施した従テーブル側の情報ブロック（「球団」
の情報ブロック）において、上記ポインタ値“0”に対応する位置（1 行目）
の累計数“0”および開始位置“2”が取り出される。これら値により、ソー
ト後の集合（ソート配列）において“0”に対応する位置（1 行目）から“2

－ 0 = 2” 個のレコード番号 “ 1 ” および “ 3 ” が、主テーブルのレコード番号 “ 0 ” に関連する従テーブルのレコード番号であることが理解できる。したがって、従テーブル側で、表（ビュー）に表示すべき項目である「試合日」の情報ブロック中、レコード番号 “ 1 ” および “ 3 ” の示す位置（ 2 行目および
5 4 行目）のポインタ値 “ 0 ” および “ 1 ” が順次取り出され、新たなポインタとして、ジョインした表（ビュー）用の情報ブロックである「チケット・試合日」の情報ブロックの値リストに配置される。なお、この「チケット・試合日」の情報ブロックに含まれる値リストは、従テーブルにおける「試合日」の情報ブロックに含まれる値リストと共通である。したがって、一つの値リストのみ
10 を実在させて、これらを二つの項目が共有しても良い。

同様に、レコード番号 “ 1 ” に関して、「ファン」の情報ブロックにある値リストのポインタ配列中の対応する位置（ 2 行目）のポインタ値は “ 2 ” であるため、「球団」の情報ブロックの、対応する位置（ 3 行目）の累計数 “ 3 ” および開始位置 “ 4 ” が取り出される。これにより、ソート後の集合（ソート
15 配列）において、累計数 “ 2 ” に対応する位置（ 4 行目）から “ $3 - 2 = 1$ ” 個のレコード番号 “ 0 ” が、主テーブルのレコード番号 “ 1 ” に対応する従テーブルのレコード番号であることが理解できる。したがって、「試合日」の情報ブロック中の値リストへのポインタ配列において、レコード番号の示す位置（ 1 行目）のポインタ値 “ 0 ” が取り出され、これが、「チケット・試合日」
20 の情報ブロックに含まれる値リストへのポインタとして、先に作られたポインタ（主テーブルのレコード番号 “ 0 ” に対応して作られたポインタ）に引き続いて配置される。

図 2 9 は、上述した処理により得られた、ジョインされた表（ビュー）の作成のための情報ブロックを示す図である。図 2 9 （ a ） および （ b ） は、主
25 テーブル側の情報ブロックに基づき、図 2 5 に示す処理によって作成されたものであり、図 2 9 （ c ） は、従テーブル側の情報ブロックに基づき、図 2 7 に示す処理によって作成されたものである。上述した処理により、各情報ブロックにおいて、重複して現われる項目値に対応することができる。したがって、先

頭（第 1 行目）から順に、値リストのポインタ値にて示される項目値を取り出すことにより、表（ビュー）に示すべき項目値を得ることが可能となる。これは、仮想的な配列（ビューのための拡張されたレコード番号配列）が作られ、各レコード番号ごとに対応するポインタ配列中のポインタ値に基づき、項目値
5 が得られていることを意味している。

たとえば、先頭（第 1 行目）に関して、「チケット・会員」の情報ブロックのポインタ配列における対応するポインタ値は“2”であるため、項目値「Williams」を表示すべきと決定することができ、「チケット・ファン」の情報ブロックのポインタ配列における対応するポインタ値は“0”であるため、
10 項目値「A チーム」を表示すべきと決定することができ、かつ、「チケット・試合日」の情報ブロックのポインタ配列における対応するポインタ値は“0”であるため、項目値「5 / 1 0」を表示すべきと決定することができる。

以上詳細に説明したように、本実施の形態においては、2 つの表をジョインする場合に、出力される表（ビュー）のデフォルトのソート順が反映されているテーブルを「主テーブル」と定義し、他方の側のテーブルを「従テーブル」と定義している。また、双方のテーブルにおいて、情報ブロック中の値リストを共有化した後、従テーブル側の共有化された値リストを含む情報ブロックに基づき、従テーブル側のレコード番号をソートする。すなわち、従テーブルのリンク項目でソートする。次いで、主テーブルおよび従テーブルの双方に関して、
15 「多：多」による重複を考慮したポインタ配列を、前記ソートにより得られた各項目値の累計数および最終的な開始位置に基いて、その重複度を知ることにより生成する。その後、重複を考慮した変換配列（仮想的なレコード番号）に基づき、対向する項目値を取り出すことにより、適切なビューを得ることが可能となる。

25 このように、表（ビュー）を作成するための情報ブロック（たとえば、図 2 9 における「チケット・会員」、「チケット・ファン」および「チケット・試合日」の情報ブロック）を作成すれば、各情報ブロックに、図 4（b）、（c）等を参照して説明した分類番号配列、存在数配列、開始位置配列を設けること

により、値リスト中の単一或いは複数項目を用いた検索、集計或いはソートを容易にできることは明らかである。この場合、図 4 等に関して説明したものは、「レコード番号」を利用していたが、本実施の形態では、その代わりに上記「変換配列（仮想的なレコード番号）」を利用すれば良い。

5 [第 5 の実施の形態]

次に、本発明の第 5 の実施の形態につき説明を加える。第 5 の実施の形態においても、「多：多」のタイプに関するジョインを実現しているが、主テーブルおよび／または従テーブルの側にて必要なメモリ容量を削減している。

まず、主テーブル側のメモリ容量の削減手法につき説明を加える。図 2 5 の
10 ステップ 2 5 0 4 および図 2 6 を参照すると、従テーブルにおいて、共有化された値リストを含む情報ブロック中の項目値が、主テーブルのレコード番号について、何回重複して現われるかが算出され、これにより、主テーブル側で、表（ビュー）にて表わすべき項目の各情報ブロック内に、拡張された値リストへのポインタ配列が生成されている。ところで、従テーブル側における重複度
15 にしたがって、ポインタが拡張されているため、その重複度は、主テーブル中の各レコード番号で共通である。たとえば、図 2 9（a）、（b）に示すように、双方の情報ブロックにおける値リストへのポインタ配列中のポインタ値に着目すると、第 1 行目および第 2 行目のポインタ値が共通している。同様に、第 4 行目および第 5 行目も共通している。これらは、従テーブル側の重複度
20 にしたがって共通しているものであり、したがって、主テーブル側に、上記重複度を考慮した配列を一つ設けておくことにより、各情報ブロック中の値リストへのポインタ配列を設ける必要がなくなる。

図 3 0 は、主テーブル側に設けられた変換配列（仮想的なレコード番号）を説明するための図である。図 3 0 から明らかなように、このような変換配列を
25 作っておけば、主テーブル側に関して、図 2 9 と同じようなビュー項目を得ることが可能となる。このような変換配列は、図 2 5 のステップ 2 5 0 4 の処理を若干変更することにより生成され得る。すなわち、主テーブルのレコード番号に対応するポインタ配列中のポインタ値を経ることにより、従テーブル側の

ソートされた情報ブロックの累計数配列および開始位置配列に到達することができる。ここで、上記レコード番号に対応する開始位置と累計数との差を算出することにより、レコード番号の重複度を得ることができる。そこで、重複数だけレコード番号を繰り返すような新たな変換配列を得ることが可能となる。

この実施の形態では、仮想的な情報ブロック（図 3 0 の符号 3 0 0 1、3 0 0 2 参照）を、実際に作成する必要がないことが理解できよう。つまり、仮想的なレコードである変換配列のみを作ることにより、主テーブル側の情報ブロックの値リストへのポインタ配列を参照することにより、表（ビュー）作成の
10 たびに、仮想的な情報ブロックの値リストへのポインタ配列を得ることが可能となる。したがって、主テーブル側において変換配列を作成し、これを保持するのみで、ジョインされた表（ビュー）の生成が可能となる。

次に、従テーブルのメモリ容量の削減手法につき説明を加える。従テーブル側でも、全ての項目に共通の変換配列を作成することにより、保持すべきメモリ容量の削減が可能となる。図 3 1 は、従レコード側の変換配列作成の処理を示すフローチャートである。ステップ 3 1 0 1 ないしステップ 3 1 0 3 の処理は、図 2 7 のステップ 2 7 0 1 ないし 2 7 0 3 の処理と類似している。より詳細には、主テーブル側のあるレコード番号に関して、主テーブル側において共有化された情報ブロックの値リストへのポインタ中、当該レコード番号に対応する位置（行）のポインタ値が参照され（ステップ 3 1 0 2）、次いで、この
20 ポインタ値に対応する累計数および開始位置が特定され、開始位置と累計数との差を算出することにより、ソート後のレコード番号の集合（ソート配列）において、対応するレコード番号が格納されている範囲が特定される（ステップ 3 1 0 3）。その後、特定されたレコード番号が、変換配列中に順次格納される。
25

図 3 2 は、従テーブル側の変換配列作成の一例を示す図である。図 3 2（a）において、主テーブルのレコード番号“0”に対応して、共有化された「ファン」の情報ブロックの対応するポインタ値“0”が参照される。従ブロック側

にてソート処理が施された「球団」の情報ブロックの対応する位置（1行目）の開始位置と累計数との差は“2”であるため、ソート後のレコード番号の集合（ソート配列）において、先頭から2つのレコード番号“1”および“3”が、上記主テーブルのレコード番号“0”に関連するものと理解できる。したがって、先頭から“1”および“3”という値が変換配列に格納される。同様に、図32（b）において、主テーブルのレコード番号“1”に対応して参照される「ファン」の情報ブロックのポインタ値“2”に基づき、「球団」の情報ブロックの対応する位置（3行目）の開始位置“4”および累計数“3”が特定される。これらの差が“1”であるため、ソート配列において、累計数“3”にて示される位置（4行目）から“1”つのレコード番号“0”が、主テーブルのレコード番号“1”に対応するレコード番号であることが理解できる。したがって、上記図32（a）に示す変換配列において、主レコード番号“0”に関して格納された領域に引き続く領域に、レコード番号“0”が格納される。このような処理を繰り返すことにより、従テーブルにて共通の変換配列を得ることが可能となる。

図33は、上述した処理により得られた従テーブル側の変換配列に基づき、仮想的な「試合日」の情報ブロックを得る手順を説明する図である。図33に示すように、変換配列中の値から、値リストへのポインタ配列中の対応するポインタ値を経ることにより、ジョインされた表（ビュー）にて利用し得る仮想的な情報ブロックを作成することができる。主テーブルに関する説明と同様に、この仮想的な情報ブロックは、表（ビュー）の作成のたびに生成すれば良い。すなわち、変換配列のみを作っておけば、作成すべき表（ビュー）にしたがって、所望のように仮想的な情報ブロックを生成することが可能となる。最終的に作られた「試合日」の情報ブロック（図33において破線で囲まれたもの）は、変換配列およびもとの情報ブロックがあれば、即座に作成できるため、これを作成して保存しておく必要はない。

なお、主テーブル側の変換配列或いは従テーブル側の変換配列の何れか一方のみを作っておいても良い。たとえば、何れか一方のテーブル側のみに関して、

メモリ容量が増大する場合には、一方のテーブル側に関してのみ、変換配列を作っても良い。無論、双方のテーブルに関する変換配列を作成しても良いことは言うまでもない。

また、この実施の形態でも、検索やソートは第4の実施の形態と同様の手法を用いることが可能である。

本実施の形態によれば、「多：多」のタイプにおいて、主テーブルおよび／または従テーブルに、変換配列を一つずつ保持することにより、新たに情報ブロックを作成することなくジョインした表(ビュー)を得ることが可能となる。したがって、必要なメモリ容量を削減することが可能となる。

10 [第6の実施の形態]

次に、本発明の第6の実施の形態につき説明を加える。第4および第5の実施の形態においては、主テーブルおよび従テーブル中の、単一の項目(情報ブロック)に関して、その値リストを共有化したが、第6の実施の形態においては、複数の項目のジョインを実現している。

たとえば、図34(a)および(b)に示すような、2つのテーブル(人名テーブルおよび年齢テーブル)を考える。まず、人名テーブルに着目すると、「会員姓」という項目と「会員名」という項目とを見出すことができる。その一方、年齢テーブルに着目すると、「年・会員姓」という項目、「年・会員名」という項目および「年齢」という項目を見出すことができる。したがって、人名と年齢とを含む人名年齢ビューという表(ビュー)を作成するためには、「会員姓」と「年・会員姓」とをジョインするとともに、「会員名」と「年・会員名」とをジョインする必要がある(図34(c)参照)。なお、上記例では、人名テーブルを、項目の順序が維持されるもの(主テーブル)としている。

上述したような複数の項目をジョインした表(ビュー)を作成する手法につき以下に説明を加える。図35は、第6の実施の形態にかかる処理を示すフローチャートである。図35に示すように、まず、共有化すべきすべての値リストに関して、共有化の処理が実行される(ステップ3501)。各共有化は、図11に示す処理に対応する。図34に示す例では、人名テーブルにおける「会

員姓」の情報ブロック中の値リストと、年令テーブルにおける「年・会員姓」の情報ブロック中の値リストとが共有化されるとともに、人名テーブルにおける「会員名」の情報ブロック中の値リストと、年令テーブルにおける「年・会員姓」の情報ブロック中の値リストとが共有化される（図36参照）。

- 5 次いで、主テーブルに関して、ジョインした表（ビュー）を得る際に必要な項目を結合した仮想の値リストに対するポインタ配列が作成される（ステップ3502）。たとえば、共有化したテーブルが2つであり、その一方の値リストにおいて“p”個の項目値が格納され、かつ、他方の値リストにおいて“q”個の項目値が格納されている場合には、これらの組み合わせとして、“ $p \times q$ ”
10 個の項目値を持つ仮想の値リストが考えられる。その一方、実際に作成される値リストへのポインタ配列には、主テーブルのレコード番号の数と、同じ数のポインタ値が格納される。

- より詳細には、“i”番のポインタ値 $P m_i$ ($0 \leq i \leq p-1$ 、p：一方の値リストにおける項目値の数)は、以下のようにして算出される。ジョインすべき項目の一方の情報ブロックに関して、値リストへのポインタ配列中、“i”
15 番目のポインタ値を $P m_{1i}$ 、他方の情報ブロックに関して、値リストへのポインタ配列中、“i”番目のポインタ値を $P m_{2i}$ とすると、(1)式により得られる。

$$\text{ポインタ値 } P m_i = P m_{1i} * q + P m_{2i} \quad \dots\dots (1)$$

- 20 (q：他方の値リストにおける項目値の数)

また、従テーブルに関して、ジョインした表（ビュー）を得る際に必要な項目を結合した仮想の値リストに対するポインタ配列が作成される（ステップ3503）。このポインタ配列には、従テーブルのレコード番号の数と、同じ数のポインタ値が格納される。

- 25 “j”番のポインタ値 $P s_j$ ($0 \leq j \leq p-1$ 、p：一方の値リストにおける項目値の数)も、上記主テーブルに関するポインタ値と同様に算出される。すなわち、ジョインすべき項目の一方の情報ブロックに関して、値リストへのポインタ配列中、“j”番目のポインタ値を $P s_{1j}$ 、他方の情報ブロックに

関して、値リストへのポインタ配列中、“j”番目のポインタ値を $P s_{2j}$ とすると、(2)式により得られる。

$$\text{ポインタ値 } P s_j = P s_{1j} * q + P s_{2j} \quad \dots\dots (2)$$

(q : 他方の値リストにおける項目値の数)

- 5 なお、ジョインすべき項目が3つの場合には、“i”番のポインタ値 $P m_i$ ($0 \leq i \leq p-1$ 、p : 何れかの値リストにおける項目値の数)は、(3)式にしたがって求めることができる。

$$\text{ポインタ値 } P m_i = P m_{1i} * q + P m_{2i} * r + P m_{3i} \quad \dots (3)$$

- 10 なお、ここで、 $P m_{1i}$ は、ジョインすべき項目のうち、第1の情報ブロック
 15 に関して、値リストへのポインタ配列中、“i”番目のポインタ値、 $P m_{2i}$
 は、第2の情報ブロックに関して、値リストへのポインタ配列中、“i”番目
 のポインタ値、 $P m_{3i}$ は、第3の情報ブロックに関して、“i”番目のポイン
 タ値であり、また、“q”は、第2の値リストにおける項目値の数、“r”は
 第3の値リストにおける項目値の数である。項目が4つ以上の場合にも同様の
 20 手法にて、ポインタ値を求めることができることは言うまでもない。

- 図37は、上記人名テーブルおよび年令テーブルに関して、仮想の値リスト
 に対する値リストへのポインタ配列を説明する図である。主テーブルである
 「人名テーブル」において、「会員姓」の情報ブロックに着目すると、値リス
 トへのポインタ配列中、レコード番号“0”に対応する（すなわち1行目の）
 20 ポインタ値は“1”であり、その一方、「会員名」の情報ブロックに着目する
 と、値リストへのポインタ配列中、1行目のポインタ値は“0”である。した
 がって、仮想の値リストへのポインタ配列において、レコード番号“0”に対
 応する（すなわち1行目の）ポインタ値は、 $1 * q$ （ここでは4） $+ 0 = 4$ と
 なる。また、レコード番号“1”に関して、仮想の値リストへのポインタ配列
 25 において、対応するポインタ値は、 $0 * 4 + 3 = 3$ となる。

ここで、上記仮想の値リストへのポインタ配列におけるポインタ値の意味につ
 き以下に説明する。上記例では、「人名テーブル」において、「会員姓」の
 情報ブロックに関するポインタ値の数pが3であり、「会員名」の情報ブロッ

クに関するポインタ値の数 q が 4 であった。

レコード番号 “0” に着目すると、仮想の値リストへのポインタ配列におけるポインタ値は “4” である。この値は、 $4 / q = 4 / 4 = 1$ であることから、「会員姓」の情報ブロックの値リストを参照すると、「Smith」姓であることが理解できる。また、 $4 \bmod (q) = 4 \bmod 4 = 0$ であることから、「会員名」の情報ブロックの値リストを参照すると、名前が「John」であることが理解できる。また、レコード番号 “1” および “2” にそれぞれ着目すると、仮想の値リストへのポインタ配列におけるポインタ値が “3” および “5” である。これら値は、それぞれ、 $3 / q = 3 / 4 = 0$ および $5 / q = 5 / 4 = 1$ であることから、「会員姓」の情報ブロックの値リストを参照すると、それぞれ、「Carter」姓および「Smith」姓であることが理解できる。また、それぞれ、 $3 \bmod (q) = 3 \bmod 4 = 3$ および $5 \bmod (q) = 5 \bmod 4 = 1$ であることから、「会員名」の情報ブロックの値リストを参照すると、それぞれの名前が「Tom」および「Ken」であることが理解できる（図 3 8 参照）。

従テーブルである「年齢テーブル」に関しても、同様の手法により、仮想の値リストへのポインタ配列中のポインタ値が得られている。得られたポインタ配列中のポインタ値の持つ意味も、主テーブルのものと同様である（図 3 9 参照）。

ステップ 3 5 0 2 およびステップ 3 5 0 3 の処理により、複数項目を単一項目と同様に考えることができる。したがって、従テーブルの情報ブロックにおいて、仮想の値リストへのポインタ配列を用いて、レコード番号へのポインタ配列のポインタ値が生成されて、これらが所定の位置に格納される（ステップ 3 5 0 4）。この手法は、図 1 1 のステップ 1 1 0 5 にて用いたものと同様である。再度説明すると、まず、従テーブルの仮想的な情報ブロックにおいて、仮想の値リストと同じ大きさの配列が用意される。次いで、値リストへのポインタ配列の先頭からポインタ値をスキャンし、“ i ” 番目のポインタ値が “ j ” である場合に、用意した配列において、“ j ” 番目の要素として、値 “ i ” を

格納するような処理が実行される。

図 4 0 においては、従テーブルである「年齢テーブル」に関して、共有化により得られた仮想的な値リストを含む「年・会員姓＋年・会員名」という仮想的な情報ブロック中の値リストへのポインタ配列（ステップ 3 5 0 3 参照）に
5 格納された各ポインタ値が参照される。たとえば、レコード番号“0”に対応するポインタ値は“3”であるため、レコード番号へのポインタ配列においては、対応する位置（4 行目）にレコード番号“0”が格納される。

このようにしてレコード番号へのポインタ配列が作られた後に、ジョインした表（ビュー）が得られる（ステップ 3 5 0 5）。より詳細には、主テーブル
10 のレコード番号により、主テーブルの情報ブロックにおいて、その項目値を取り出すべき値リストへのポインタ配列中のポインタ値が指定される。また、仮想の値リストを含む情報ブロックにおける値リストへのポインタ配列中のポインタ値を参照し、このポインタ値に基づき、ステップ 3 5 0 4 にて得られた
15 レコード番号へのポインタ値が特定される。このポインタ値により示されるレコード番号は、従テーブルのものであるため、表示すべき項目を備えた値リストを含む情報ブロックにおいて、対応する位置のポインタ値が見出され、これにより値リスト中の項目値が特定される。

図 4 1 において、主テーブルのレコード番号（たとえば、“0”）から、主テーブルにおける「会員姓」の情報ブロック、および、「会員名」の情報ブ
20 ック中の値リストから、項目値（たとえば、“Smith” および “John”）が得られる。その一方、上記レコード番号から、仮想の値リストを含む「会員姓＋会員名」の情報ブロックの値リストへのポインタ配列における対応するポインタ値（たとえば、“4”）が得られ、これにより、従テーブルのレコード番号（たとえば、“1”）が見出される。したがって、従テーブル中の表示すべき
25 項目を有する「年齢」の情報ブロックの値リストから、対応する項目値（たとえば、“2 2”）を取り出すことが可能となる。

本実施の形態によれば、ジョインすべき複数の項目を単一の項目として取り扱うために、複数の項目を結合した状態の情報ブロックを形成し、この情報ブ

ロックにてとり得る仮想的な項目値に対応するポインタ配列を用いて、必要なレコード番号やポインタ値を特定している。また、上記仮想的な項目値を含む値リストを実際に作ることなく、この値リスト中の項目値を指定するためのポインタ配列のみを作成している。たとえば、2つの項目の項目値が、それぞれ、

5 “p”、“q”であった場合には、“ $p \times q$ ”のサイズのレコード番号へのポインタ配列を作成すれば足りる。したがって、実際に結合された項目値を備えた莫大な量の値リストを作成することなく、複数項目のジョインを実現することができる。

[第7の実施の形態]

10 次に、本発明の第7の実施の形態につき説明を加える。上記第6の実施の形態では、複数の項目を結合した状態の情報ブロックを作成し、この情報ブロックに関して、レコード番号へのポインタ配列を作成した。しかしながら、上記2つの項目の項目値を“p”、“q”とした場合、それぞれが非常に大きい場合（たとえば、100，000であった場合）に、レコード番号へのポインタ

15 配列だけでも非常に大きなものになってしまう。そこで、第7の実施の形態においては、仮想的な値リストへのポインタ配列を生成することなく、複数項目を多次元的（たとえば、二次元的）に記述した値リストを生成することにより、ポインタ配列を巨大化することを防止している。上記複数項目を記述した値リストの項目値を、本明細書において、場合によっては多次元配列と称する。

20 図42は、第7の実施の形態にかかる処理を示すフローチャートである。この処理においても、図35のものと同様に、まず、共有化処理が実行される（ステップ4201）。次いで、主テーブルに関して、ジョインすべき複数の項目のそれぞれについて、レコード番号がソートされる（ステップ4202）。これによりソートされたレコード番号が格納された配列（ソート配列或いはソート

25 ト後レコード番号リスト）が生成される。

ジョインすべき項目が2つの場合には、2回のソート処理が実行される。たとえば、図43に示すように、主テーブルに関して、「会員名」および「会員姓」の双方の項目をジョインすべき場合には、共有化の後に、レコード番号が、

「会員名」の情報ブロック中の値リストの順序にしたがってソートされ、次いで、「会員姓」の情報ブロック中の値リストの順序にしたがってソートされる。

次いで、ソート配列中のレコード番号を参照することにより、複数項目を結合した値リスト、および、値リストへのポインタ配列が生成される（ステップ 4 2 0 3）。より詳細には、図 4 4 に示すように、ソート配列の番号を初期化した（ステップ 4 4 0 1）後に、複数項目のうちの何れかに対応する情報ブロック中の値リストへのポインタ配列に着目し、ソート配列中に格納されたレコード番号が示す位置に格納されたポインタ値が特定される（ステップ 4 4 0 2）。上記複数項目の全てに対して、ステップ 4 4 0 2 の処理が施されると（ステップ 4 4 0 3、4 4 0 4 参照）、新たな値リストにおいて、ソート配列の番号に対応する位置に、複数のポインタ値が、所定の順序で配置される（ステップ 4 4 0 5）。このようにして配置された複数のポインタ値（多次元配列であるポインタ値）が、値リスト中の項目値となる。

さらに、上記新たな値リストの項目値を指定するためのポインタ配列の対応するポインタ値が生成される（ステップ 4 4 0 6）。すなわち、上記値リストへのポインタ配列において、レコード番号に対応する位置に、項目値が格納された位置を示す値が格納される。これにより、レコード番号から、値リストへのポインタ配列中の対応するポインタ値が取り出され、かつ、多次元配列のポインタ値を項目値として格納している値リストにおいてポインタ値が示す項目値が取り出され得る。

上記ステップ 4 4 0 2 ～ステップ 4 4 0 7 の処理を全てのソート配列の番号に関して実行して（ステップ 4 4 0 7、4 4 0 8 参照）、処理が終了する。

図 4 5 および図 4 6 は、図 4 3 に示すソート処理の後に、「会員姓＋会員名」という情報ブロックを作成した例を示す図である。図 4 5 に示すように、ソート配列（ソート後レコード番号リスト）において先頭（第 1 番目）に格納されたレコード番号は“1”であるため、各情報ブロックの値リストへのポインタ配列において、対応する位置（2 行目）のポインタ値が取り出され、このポインタ値“0”および“3”が決められた順序で、「会員姓＋会員名」の新たな

情報ブロックの値リストにおいて、先頭の位置に二次元配列“0 3”として格納される。また、当該値リストが格納されている位置が、値リストへのポインタ値として、ポインタ配列中のレコード番号が示す位置に配置される。ソート配列に格納された他のレコード番号についても、同様の手順で、二次元配列
5 である項目値および値リストへのポインタ配列中のポインタ値が格納される。

従テーブルに関しても、ステップ4 2 0 2およびステップ4 2 0 3と同様の処理が実行される（ステップ4 2 0 4、4 2 0 5）。上述した例に関して、「年齢テーブル」の「年・会員姓＋年・会員名」の情報ブロックが生成され、必要な値リストへのポインタ配列および二次元配列の項目値を有する値リストが
10 作られる（図4 7参照）。

このようにして、主テーブルおよび従テーブルにおいて、複数項目を二次元配列の項目値にて表わしたような値リストが得られると、これら値リストを含む情報ブロック、および、表（ビュー）に示すべき項目に関する他の情報ブロックを用いて、図1 1と同様な処理が実行される。すなわち、複数項目を二次元
15 元配列の項目値にて表わしたような値リストが共有化される（ステップ1 1 0 1～ステップ1 1 0 5参照）。次いで、上記他の情報ブロック中の値リストの項目値を特定するために、レコード番号へのポインタ配列が生成される（ステップ1 1 0 6）。このようにして、所定のポインタ配列や値リストの更新や生成をした後に、図1 2に示す処理を実行して、項目値を取り出すことにより所
20 望の表（ビュー）が作成される。

図4 8は、第7の実施の形態において、図1 2に示す処理による表（ビュー）の作成を説明するための図である。たとえば、レコード番号“0”に関して、複数項目を二次元配列の項目値にて表わした値リストを含む情報ブロック（「会員姓＋会員名」の情報ブロック）において、対応する値リストへのポ
25 ンタ配列中のポインタ値は“0 3”である。これら値のうち前者（すなわち“0”）は、項目値“Smith”を意味しており、後者（すなわち“3”）は、項目値“John”を意味している。したがって、表（ビュー）において、先頭の行に“Smith”および“John”が表示される。その一方、レコード番号“0”

について、他のテーブルへのレコード番号へのポインタ配列において、対応する値は“1”である。したがって、「年齢」の情報ブロック中、値リストへのポインタ配列の対応する位置のポインタ値“0”が見出される。したがって、ポインタ値が示す位置の項目値“22”が、先頭の行に表示される。他のレコード番号についても、同様な手順で、項目値が得られることは言うまでもない。

本実施の形態によれば、必要なメモリ容量を削減しつつ、複数項目のジョインを実現することが可能となる。

[処理時間の考察]

次に、本発明の実施の形態にかかる手法を用いて、表形式データをジョインし、かつ、ジョインされた表形式データのうち所定の項目を含む表（ビュー）を作成する処理と、従来の手法を用いて同様の表（ビュー）を作成する処理との比較について簡単に述べる。

本発明の実施の形態に関しては、プロセッサとして、PentiumPro（登録商標）を200MHzにて作動させ、RAM上に、表形式データを構成する収集の情報ブロックを作成した。表形式データとして、ユーザID（0～9999：項目1）および最良の野球球団名（12球団：項目2）を備えたユーザテーブル（10000レコード）と、試合番号（0～119：項目1）、野球球団名（12球団：項目2）、各試合の得点（0～19点）を備えた試合テーブル（ $120 \times 12 = 1440$ レコード）とを考え、各ユーザごとに、ユーザが最良にしている球団の得点の一覧表を作成した。この場合に、総レコード数は、 10000 （ユーザ） $\times 120$ （試合） $= 120$ 万レコードとなる。上記レコードを第5の実施の形態に基づき、かつ、主テーブルおよび従テーブルの双方のメモリを節約するような手法で一覧表を作成するために、平均で0.195秒を要した。

これに対して、従来の手法にしたがって、市販のデータベースとしてInterBase 4.2（登録商標）を利用し、クライアントとしてParadox 7（登録商標）を利用したマシン（プロセッサとしてPentiumPro（登録商標）を上記処理と同一条件で作動させた）にて、上記表形式データを

ジョインさせ、ビューを作成すると510秒を要した。したがって、本発明によれば、従来のものの略3000倍の速度で、表形式データのジョインおよび表（ビュー）の作成が実現できることがわかった。

5 本発明は、以上の実施の形態に限定されることなく、特許請求の範囲に記載された発明の範囲内で、種々の変更が可能であり、それらも本発明の範囲内に包含されるものであることは言うまでもない。

たとえば、前記第1の実施の形態において、図18（b）のように、キー項目以外の項目にてソートした表（ビュー）を表示する場合につき説明を加える。図18（a）に示すように、キー項目にてソートして表（ビュー）を表示する
10 場合には、キー項目となる情報ブロック（上記例では「サービスID」の情報ブロック）に関して、値リストの項目値ごとの、メイン表形式データのレコード数が算出され（存在数配列）、これに基づきメイン表形式データのレコード番号をソートした状態で再配置している（図17参照）が、それ以外の項目によるソートのためには、若干の手順が加えられる。

15 第1の実施の形態にしたがった手法においては、図49（a）に示すように、キー項目に関する情報ブロック（この場合には「サービスID」の情報ブロック）を介して、他の情報ブロック（このばあいには「年会費」の情報ブロック）に存在数配列や累計数配列等が生成される。すなわち、共有化された値リストを有する情報ブロックを介して、ソートされたメイン表形式データに関するレ
20 コード番号（親レコード番号）の配列が生成される（図49（b）参照）。

また、前記実施の形態においては、ジョインおよび表（ビュー）の作成毎に、値リストを共有化させるべき情報ブロックの特定や、存在数配列および／または開始位置配列の算出、変換配列の生成等を実行しているが、予め必要と思われるものをジョインし、或いは、必要な配列を生成しておいても良い。さらに、
25 表形式データに基づく所定の形態の情報ブロックの構築は、表形式データを受け入れた時点で予め実行しても良いし、表（ビュー）の作成の指示に応答して実行しても良い。

さらに、前記第6および第7の実施の形態においては、複数の表形式データ

において、2つの項目のジョインして、所定の項目に関する項目値を提示する手法について述べたが、3つ以上の項目をジョインすることも可能であることは言うまでもない。たとえば、前記第6の実施の形態に関しては、上述したように $(p \times q \times r)$ 個のポインタ値を備えた仮想の値リストへのポインタ配列

5 を作成し、当該仮想の値リストへの対応を決定しておけば良い。或いは、第7の実施の形態に関しては、各々が3個以上の値からなる多次元配列の集合となるような値リストを設ければ良い。

さらに、前記実施の形態においては、一般のコンピュータシステム10内に、所定のプログラムを読み込み、当該プログラムを実行することにより、複数の

10 表形式データのジョインおよびジョインされた表形式データに関する処理を実現しているが、本発明はこれに限定されるものではなく、パーソナルコンピュータ等のような一般のコンピュータシステムに、データベース処理専用のボードコンピュータを接続し、当該ボードコンピュータが上記処理を実行できるように構成しても良いことは言うまでもない。したがって、本明細書において、

15 手段とは必ずしも物理的手段を意味するものではなく、各手段の機能が、ソフトウェアによって実現される場合も包含する。さらに、一つの手段の機能が、二つ以上の物理的手段により実現されても、若しくは、二つ以上の手段の機能が、一つの物理的手段により実現されてもよい。

上述したように、本発明によれば、複数の表形式データを、所望のようにジョインすることができ、かつ、そのデータ容量も小さな表形式データの構造、その結合方法、および結合した表形式データの提示方法を提供することが可能となる。

産業上の利用可能性

本発明は、特に、大量のデータを管理するシステム、たとえば、データベース、データウェアハウスに利用することできる。より具体的には、大規模な科学技術計算、受発注管理や証券取引などの基幹業務管理、事務管理に利用可能である。

25

請 求 の 範 囲

1. 各々が、項目とこれに含まれる項目値とを含むレコードの配列として表わされる複数の表形式データを結合する方法であって、

各表形式データを、各々が、特定の項目に属する項目値に対応した項目
5 値番号の順に当該項目値が格納されている値リストと、一意的なレコード
番号の順に、当該項目値番号を指示するためのポインタ値が格納されたポ
インタ配列とからなる一以上の情報ブロックに分割するように構成し、
複数の表形式データの間で、等価な項目を見出し、

前記等価な項目に関する情報ブロックを特定し、

10 前記複数の表形式データの各々において、前記特定された情報ブロック
に含まれる値リストを比較して、双方の値リストを同値にし、

前記値リストを同値にする際に、その項目値が追加された情報ブロック
において、関連するポインタ配列のポインタ値を追加し、

15 前記複数の表形式データにおいて、特定の項目に関する情報ブロックに
含まれる値リストが等価とすることにより、表形式データを結合すること
を特徴とする結合方法。

2. 前記等価となった値リストを備えた情報ブロックに関して、単一の値リ
ストのみを現実には保持することを特徴とする請求項 1 に記載のデータ結合
方法。

20 3. 請求項 1 または 2 に記載された結合方法により、特定の項目に関する情
報ブロックに含まれる値リストが等価となった複数の表形式データを用意
し、

前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロッ
クのうち、ポインタ配列のポインタ値が重複しないキー項目に関する情報
25 ブロックを特定し、当該情報ブロックを備えた表形式データを、サブ表形
式データと決定し、

何れかの情報ブロックにおいて、値リストの項目値の順に、前記サブ表
形式データのレコード番号を特定する第 2 のポインタ配列を生成し、

前記複数の表形式データに含まれる情報ブロックのうち、提示すべき項目に関する情報ブロックを特定し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記サブ表形式データ以外の表形式データであるメイン表形式データを構成する情報ブロック
5 に関して、所定のレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記サブ表形式を構成する情報ブロックに関して、前記所定のレコード番号に対応したレコード番号を参照して、対応する前記第2のポインタ配列中のサブ表形式に関するレコード番号を特定し、
10

前記サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該サブ表形式データに関するレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、

取得した項目値を提示することを特徴とする結合された表形式データの提示方法。
15

4. 前記キー項目に関する情報ブロックに、当該情報ブロックに含まれる値リストの項目値の順に、レコード番号を指示するためのポインタ値が格納された第2のポインタ配列を生成し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、前記所定のレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、対応する第2のポインタ配列中のサブ表形式データに関するレコード番号を特定し、当該サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該第2のポインタ配列中のレコード番号に対応した、ポインタ配列中のポインタ値を参照することにより、所定
20
25 の項目値を取得することを特徴とする請求項3に記載の表形式データの提示方法。

5. 前記メイン表形式データを構成する情報ブロックであって、その値リストが等価になった情報ブロック中に、値リストの項目値の順に、前記サブ

表形式データのレコード番号を指示するためのポインタ値が格納された第 2 のポインタ配列を生成し、

前記所定のレコード番号に対応した、前記第 2 のポインタ配列中のサブ表形式データに関するレコード番号を特定し、

5 前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、前記サブ表形式データに関するレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得することを特徴とする請求項 3 に記載の表形式データの提示方法。

6 . 前記サブ表形式データを構成する情報ブロックのうち、少なくとも提示
10 すべき項目に関する情報ブロックに、値リストの項目値の順に、当該サブ表形式データのレコード番号を指示するためのポインタ値が格納された第 2 のポインタ配列を生成し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、前記所定のレコード番号に対応したポ
15 ンタ配列中のポインタ値を参照して、対応する第 2 のポインタ配列中のサブ表形式データに関するレコード番号を特定し、当該サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該第 2 のポインタ配列中のレコード番号に対応した、ポインタ配列中のポインタ値を参照することにより、所定の項目値を取得することを特徴とする請求項 3 に記載の表形式データの提
20 示方法。

7 . さらに、所定の順序にしたがって、その項目値をソートすべき情報ブ
ックに、メイン表形式データに関するレコードの個数を示す存在数を、項
目値に対応して格納する存在数配列を生成し、

前記存在数配列にしたがって、前記メイン表形式データに関するレコー
25 ド番号を格納する位置の初期値を示す位置指示配列を生成し、

前記メイン表形式データのレコード番号を、対応するポインタ値により
示される位置の位置指示配列にしたがって配置するとともに、当該位置指
示配列の対応する値をインクリメントすることにより、メイン表形式デー

タのレコード番号がソートされて格納されたソート配列を生成し、

前記ソート配列に格納されたレコード番号の順に、必要な項目値を取得して、当該キー項目に基づいてソートされた項目値を提示することを特徴とする請求項 3 ないし 6 の何れか一項に記載の表形式データの提示方法。

5 8. キー項目に関する情報ブロックに、メイン表形式データを構成する情報ブロックであって当該情報ブロックと等価な値リストを有する情報ブロックのポインタ配列中のポインタ値の個数を示す存在数を、当該キー項目の情報ブロック中の値リストの順にしたがって格納する存在数配列を生成することを特徴とする請求項 7 に記載の表形式データの提示方法。

10 9. キー項目に関する情報ブロックと等価な、メイン表形式データを構成する情報ブロック中のポインタ配列と、前記第 2 のポインタ配列とを用いて、前記項目値をソートすべき情報ブロックに、メイン表形式データに関するレコードの数を示す存在数を格納する存在数配列を生成することを特徴とする請求項 7 に記載の表形式データの提示方法。

15 10. 請求項 1 または 2 に記載された結合方法により、特定の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが等価となった複数の表形式データを用意し、

前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される表形式データを
20 主表形式データと決定し、それ以外の表形式データを従表形式データと決定し、

前記従表形式データを構成する情報ブロックであって、その項目値が等価となった情報ブロックに、従表形式データに関するレコードの個数を示す存在数を、項目値に対応して格納する第 1 の存在数配列を生成し、

25 前記第 1 の存在数配列にしたがって、前記従表形式データのレコード番号をソートした状態で配置する初期位置を決定する第 1 の位置指示配列を生成し、

前記従表形式データのレコード番号を、対応するポインタ値により示さ

れる位置の第 1 の位置指示配列にしたがって配置するとともに、当該位置指示配列の対応する値をインクリメントすることにより、従表形式データのレコード番号がソートされて格納された第 1 のソート配列を生成し、

5 前記位置指示配列の初期値および最終値と、前記主表形式データに関してその値リストが等価となった情報ブロック中のポインタ配列とを参照して、前記主表形式データに関する他の情報ブロックのポインタ配列の重複度を算出し、当該重複度にしたがってポインタ配列を拡張し、

10 前記位置指示配列の初期値および最終値と、前記ソート配列とを参照して、前記従表形式データに関する情報ブロックのポインタ配列の重複度を参照して、当該重複度にしたがってポインタ配列を拡張し、

当該拡張されたポインタ配列に基づき、必要な項目値を取得して提示することを特徴とする表形式データの提示方法。

1 1 . 前記重複度に基づき、主表形式データのレコード番号が重複して配置された第 1 の変換配列を生成し、

15 前記主表形式データに関して、前記第 1 の変換配列にしたがって情報ブロックの値リストへのポインタ配列を参照して、値リストの項目値を取り出すことを特徴とする請求項 1 0 に記載の表形式データの提示方法。

1 2 . 前記主表形式データのレコード番号と、関連する前記重複度に基づき、従表形式データのレコード番号が重複して配置された第 2 の変換配列を生成し、

20 前記従表形式データに関して、前記第 2 の変換配列にしたがって情報ブロックの値リストへのポインタ配列を参照して、値リストの項目値を取り出すことを特徴とする請求項 1 0 または 1 1 に記載の表形式データの提示方法。

25 1 3 . 請求項 1 または 2 に記載された結合方法により、特定の二以上の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが、それぞれ等価となった複数の表形式データを用意し、

前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロッ

クのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される項目を含む表形式データを主表形式データと決定し、それ以外の表形式データを従表形式データと決定し、

5 前記主表形式データに関して、二以上の等価となった値リストの積集合である仮想の値リストへのポインタ配列を生成し、

前記従表形式データに関して、前記仮想の値リストへの第2のポインタ配列を生成し、

前記仮想の値リストの項目値の順に、前記従表形式データのレコード番号を特定する第3のポインタ配列を作成し、

10 前記複数の表形式データに含まれる情報ブロックのうち、提示すべき項目に関する情報ブロックを特定し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、表形式データを構成する情報ブロックに関して、所定のレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、

15 前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記サブ表形式を構成する情報ブロックに関して、前記所定のレコード番号に対応したレコード番号を参照して、対応する前記仮想の値リストへのポインタ配列中のポインタ値に基づき、前記第3のポインタ配列中の前記従表形式データのレコード番号を特定し、

20 前記従表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該従表形式データに関するレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、

取得した項目値を提示することを特徴とする結合された表形式データの提示方法。

25 1 4. 前記等価となった値リストを有する情報ブロックが二つであり、一方の情報ブロックに関する、等価となった値リストの項目値の数が p であり、かつ、他方の情報ブロックに関する、等価となった値リストの項目値の数が q である場合に、

前記主表形式データに関する前記仮想の値リストへのポインタ値 $P m_i$ ($0 \leq j \leq p-1$) が、

$$P m_i = P m_{1i} * q + P m_{2i}$$

(ただし、 $P m_{1i}$ は、一方の情報ブロックに関する値リストの項目値、 $P m_{2i}$ は、他方の情報ブロックに関する値リストの項目値)

と表わされ、かつ、

前記従表形式データに関する前記仮想の値リストへのポインタ値 $P s_j$ ($0 \leq j \leq p-1$) が、

$$P s_j = P s_{1j} * q + P s_{2j}$$

(ただし、 $P s_{1i}$ は、一方の情報ブロックに関する値リストの項目値、 $P s_{2i}$ は、他方の情報ブロックに関する値リストの項目値)

と表わされることを特徴とする請求項 1 3 に記載の表形式データの提示方法。

15 請求項 1 または 2 に記載された結合方法により、特定の二以上の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが、それぞれ等価となった複数の表形式データを用意し、

前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される項目を含む表形式データを主表形式データと決定し、それ以外の表形式データを従表形式データと決定し、

前記主表形式データおよび主表形式レコードのそれぞれに関して、デフォルトのソート順が反映される項目以外の項目にて、前記レコード番号をソートし、最後に上記ソート順が反映される項目にて前記レコード番号をソートすることにより、第 1 のソート配列を生成し、

25 前記第 1 のソート配列中のレコード番号を参照して、前記二以上の項目に関する二以上の値リストの、対応する項目値をそれぞれ取り出し、

二以上の項目値の多次元配列からなる項目値を備えた多次元値リスト中の対応する位置に、取り出された項目値の多次元配列を格納し、

前記多次元値リストの多次元配列を特定するためのポインタ配列の、前記レコード番号に対応する位置に、前記レコード番号を格納し、

何れかの情報ブロックにおいて、値リストの項目値の順に、前記従表形式データのレコード番号を特定する第2のポインタ配列を生成し、

5 前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記主表形式データを構成する情報ブロックに関して、所定のレコード番号に対応した多次元値リストを特定するためのポインタ配列のポインタ値、および／または、他のポインタ配列のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、

10 前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記従表形式を構成する情報ブロックに関して、前記所定のレコード番号に対応したレコード番号を参照して、対応する前記第2のポインタ配列中の従表形式に関するレコード番号を特定し、

15 前記サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該従表形式データに関するレコード番号に対応した、多次元値リストを特定するためのポインタ配列のポインタ値、および／または、ポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、

取得した項目値を提示することを特徴とする表形式データの提示方法。

1 6 . 各々が、項目とこれに含まれる項目値とを含むレコードの配列として表わされる複数の表形式データを結合する方法をコンピュータシステムにて実行可能なプログラムを記憶した記憶媒体であって、

20 各表形式データを、各々が、特定の項目に属する項目値に対応した項目値番号の順に当該項目値が格納されている値リストと、一意的なレコード番号の順に、当該項目値番号を指示するためのポインタ値が格納されたポインタ配列とからなる一以上の情報ブロックに分割するように構成し、

25 複数の表形式データの間で、等価な項目を見出し、

前記等価な項目に関する情報ブロックを特定し、

前記複数の表形式データの各々において、前記特定された情報ブロックに含まれる値リストを比較して、双方の値リストを同値にし、

前記値リストを同値にする際に、その項目値が追加された情報ブロックにおいて、関連するポインタ配列のポインタ値を追加し、

前記複数の表形式データにおいて、特定の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが等価とすることにより、表形式データを結合することを特徴とするプログラムを記憶した記憶媒体。

17. 請求項16に記載されたプログラムに基づく結合方法により、特定の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが等価となった複数の表形式データに基づき、特定の項目に関する項目値を提示する方法をコンピュータシステムにて実行可能なプログラムを記憶した記憶媒体であって、

前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのうち、ポインタ配列のポインタ値が重複しないキー項目に関する情報ブロックを特定し、当該情報ブロックを備えた表形式データを、サブ表形式データと決定し、

何れかの情報ブロックにおいて、値リストの項目値の順に、前記サブ表形式データのレコード番号を特定する第2のポインタ配列を生成し、

前記複数の表形式データに含まれる情報ブロックのうち、提示すべき項目に関する情報ブロックを特定し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記サブ表形式データ以外の表形式データであるメイン表形式データを構成する情報ブロックに関して、所定のレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記サブ表形式を構成する情報ブロックに関して、前記所定のレコード番号に対応したレコード番号を参照して、対応する前記第2のポインタ配列中のサブ表形式に関するレコード番号を特定し、

前記サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該サブ表形式データに関するレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、

取得した項目値を提示することを特徴とするプログラムを記憶した記憶媒体。

- 1 8 . 前記キー項目に関する情報ブロックに、当該情報ブロックに含まれる
値リストの項目値の順に、レコード番号を指示するためのポインタ値が格
納された第 2 のポインタ配列を生成し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、サブ表形式データを
構成する情報ブロックにおいて、前記所定のレコード番号に対応したポイ
ンタ配列中のポインタ値を参照して、対応する第 2 のポインタ配列中のサ
ブ表形式データに関するレコード番号を特定し、当該サブ表形式データを
構成する情報ブロックにおいて、当該第 2 のポインタ配列中のレコード番
号に対応した、ポインタ配列中のポインタ値を参照することにより、所定
の項目値を取得することを特徴とする請求項 1 7 に記載のプログラムを記
憶した記憶媒体。

- 1 9 . 前記メイン表形式データを構成する情報ブロックであって、その値リ
ストが等価になった情報ブロック中に、値リストの項目値の順に、前記サ
ブ表形式データのレコード番号を指示するためのポインタ値が格納された
第 2 のポインタ配列を生成し、

前記所定のレコード番号に対応した、前記第 2 のポインタ配列中のサブ
表形式データに関するレコード番号を特定し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記サブ表形式デー
タを構成する情報ブロックにおいて、前記サブ表形式データに関するレコ
ード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目
値を取得することを特徴とする請求項 1 7 に記載のプログラムを記憶した
記憶媒体。

- 2 0 . 前記サブ表形式データを構成する情報ブロックのうち、少なくとも提
示すべき項目に関する情報ブロックに、値リストの項目値の順に、当該サ
ブ表形式データのレコード番号を指示するためのポインタ値が格納された
第 2 のポインタ配列を生成し、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、前記所定のレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、対応する第 2 のポインタ配列中のサブ表形式データに関するレコード番号を特定し、当該サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該第 2 のポインタ配列中のレコード番号に対応した、ポインタ配列中のポインタ値を参照することにより、所定の項目値を取得することを特徴とする請求項 17 に記載のプログラムを記憶した記憶媒体。

21. さらに、所定の順序にしたがって、その項目値をソートすべき情報ブロックに、メイン表形式データに関するレコードの個数を示す存在数を、項目値に対応して格納する存在数配列を生成し、

前記存在数配列にしたがって、前記メイン表形式データに関するレコード番号を格納する位置の初期値を示す位置指示配列を生成し、

前記メイン表形式データのレコード番号を、対応するポインタ値により示される位置の位置指示配列にしたがって配置するとともに、当該位置指示配列の対応する値をインクリメントすることにより、メイン表形式データのレコード番号がソートされて格納されたソート配列を生成し、

前記ソート配列に格納されたレコード番号の順に、必要な項目値を取得して、当該キー項目に基づいてソートされた項目値を提示することを特徴とする請求項 18 ないし 20 の何れか一項に記載のプログラムを記憶した記憶媒体。

22. キー項目に関する情報ブロックに、メイン表形式データを構成する情報ブロックであって当該情報ブロックと等価な値リストを有する情報ブロックのポインタ配列中のポインタ値の個数を示す存在数を、当該キー項目の情報ブロック中の値リストの順にしたがって格納する存在数配列を生成することを特徴とする請求項 21 に記載のプログラムを記憶した記憶媒体。

23. キー項目に関する情報ブロックと等価な、メイン表形式データを構成する情報ブロック中のポインタ配列と、前記第 2 のポインタ配列とを用い

て、前記項目値をソートすべき情報ブロックに、メイン表形式データに関するレコードの数を示す存在数を格納する存在数配列を生成することを特徴とする請求項 2 1 に記載のプログラムを記憶した記憶媒体。

2 4 . 請求項 1 6 に記載されたプログラムに基づく結合方法により、特定の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが等価となった複数の表形式データに基づき、特定の項目に関する項目値を提示する方法をコンピュータシステムにて実行可能なプログラムを記憶した記憶媒体であって、

前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される表形式データを主表形式データと決定し、それ以外の表形式データを従表形式データと決定し、

前記従表形式データを構成する情報ブロックであって、その項目値が等価となった情報ブロックに、従表形式データに関するレコードの個数を示す存在数を、項目値に対応して格納する第 1 の存在数配列を生成し、

前記第 1 の存在数配列にしたがって、前記従表形式データのレコード番号をソートした状態で配置する初期位置を決定する第 1 の位置指示配列を生成し、

前記従表形式データのレコード番号を、対応するポインタ値により示される位置の第 1 の位置指示配列にしたがって配置するとともに、当該位置指示配列の対応する値をインクリメントすることにより、従表形式データのレコード番号がソートされて格納された第 1 のソート配列を生成し、

前記位置指示配列の初期値および最終値と、前記主表形式データに関してその値リストが等価となった情報ブロック中のポインタ配列とを参照して、前記主表形式データに関する他の情報ブロックのポインタ配列の重複度を算出し、当該重複度にしたがってポインタ配列を拡張し、

前記位置指示配列の初期値および最終値と、前記ソート配列とを参照して、前記従表形式データに関する情報ブロックのポインタ配列の重複度を参照して、当該重複度にしたがってポインタ配列を拡張し、

当該拡張されたポインタ配列に基づき、必要な項目値を取得して提示することを特徴とするプログラムを記憶した記憶媒体。

25. 前記重複度に基づき、主表形式データのレコード番号が重複して配置された第1の変換配列を生成し、

5 前記主表形式データに関して、前記第1の変換配列にしたがって情報ブロックの値リストへのポインタ配列を参照して、値リストの項目値を取り出すことを特徴とする請求項24に記載のプログラムを記憶した記憶媒体。

26. 前記主表形式データのレコード番号と、関連する前記重複度に基づき、従表形式データのレコード番号が重複して配置された第2の変換配列を生成し、

10 前記従表形式データに関して、前記第2の変換配列にしたがって情報ブロックの値リストへのポインタ配列を参照して、値リストの項目値を取り出すことを特徴とする請求項24または25に記載のプログラムを記憶した記憶媒体。

15 27. 請求項16に記載されたプログラムに基づく結合方法により、特定の二以上の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが、それぞれ等価となった複数の表形式データに基づき、特定の項目に関する項目値を提示する方法をコンピュータシステムにて実行可能なプログラムを記憶した記憶媒体であって、

20 前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される項目を含む表形式データを主表形式データと決定し、それ以外の表形式データを従表形式データと決定し、

25 前記主表形式データに関して、二以上の等価となった値リストの積集合である仮想の値リストへのポインタ配列を生成し、
前記従表形式データに関して、前記仮想の値リストへの第2のポインタ配列を生成し、

前記仮想の値リストの項目値の順に、前記従表形式データのレコード番

号を特定する第 3 のポインタ配列を作成し、

前記複数の表形式データに含まれる情報ブロックのうち、提示すべき項目に関する情報ブロックを特定し、

5 前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、表形式データを構成する情報ブロックに関して、所定のレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、

10 前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記サブ表形式を構成する情報ブロックに関して、前記所定のレコード番号に対応したレコード番号を参照して、対応する前記仮想の値リストへのポインタ配列中のポインタ値に基づき、前記第 3 のポインタ配列中の前記従表形式データのレコード番号を特定し、

前記従表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該従表形式データに関するレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、

15 取得した項目値を提示することを特徴とするプログラムを記憶した記憶媒体。

2 8 . 請求項 1 6 に記載されたプログラムに基づく結合方法により、特定の二以上の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが、それぞれ等価となった複数の表形式データに基づき、特定の項目に関する項目値を提示
20 する方法をコンピュータシステムにて実行可能なプログラムを記憶した記憶媒体であって、

前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される項目を含む表形式データを主表形式データと決定し、それ以外の表形式データを従表形式
25 データと決定し、

前記主表形式データおよび主表形式レコードのそれぞれに関して、デフォルトのソート順が反映される項目以外の項目にて、前記レコード番号をソートし、最後に上記ソート順が反映される項目にて前記レコード番号を

ソートすることにより、第 1 のソート配列を生成し、

前記第 1 のソート配列中のレコード番号を参照して、前記二以上の項目に関する二以上の値リストの、対応する項目値をそれぞれ取り出し、二以上の項目値の多次元配列からなる項目値を備えた多次元値リスト中の
5 対応する位置に、取り出された項目値の多次元配列を格納し、

前記多次元値リストの多次元配列を特定するためのポインタ配列の、前記レコード番号に対応する位置に、前記レコード番号を格納し、何れかの情報ブロックにおいて、値リストの項目値の順に、前記従表形式データのレコード番号を特定する第 2 のポインタ配列を生成し、

10 前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記主表形式データを構成する情報ブロックに関して、所定のレコード番号に対応した多次元値リストを特定するためのポインタ配列のポインタ値、および／または、他のポインタ配列のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、

15 前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記従表形式を構成する情報ブロックに関して、前記所定のレコード番号に対応したレコード番号を参照して、対応する前記第 2 のポインタ配列中の従表形式に関するレコード番号を特定し、

20 前記サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該従表形式データに関するレコード番号に対応した、多次元値リストを特定するためのポインタ配列のポインタ値、および／または、ポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得し、

取得した項目値を提示することを特徴とするプログラムを記憶した記憶媒体。

29. 各々が、項目とこれに含まれる項目値とを含むレコードの配列として表わされる複数の表形式データを結合する表形式データ結合装置であって、

25 各表形式データを、各々が、特定の項目に属する項目値に対応した項目値番号の順に当該項目値が格納されている値リストと、一意的なレコード番号の順に、当該項目値番号を指示するためのポインタ値が格納されたポ

インタ配列とからなる一以上の情報ブロックに分割するデータ分割手段と、
複数の表形式データの間で、等価な項目を見出し、前記等価な項目に関する情報ブロックを特定する共有化項目特定手段と、

5 前記複数の表形式データの各々において、前記特定された情報ブロックに含まれる値リストを比較して、双方の値リストを同値にする値リスト共有化手段と、

前記値リストを同値にする際に、その項目値が追加された情報ブロックにおいて、関連するポインタ配列のポインタ値を追加するポインタ値更新手段とを備え、

10 前記複数の表形式データにおいて、特定の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが等価とすることにより、表形式データを結合することを特徴とする表形式データ結合装置。

30 請求項29に記載の表形式データ結合装置により、特定の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが等価となった複数の表形式データに基づき、所定の項目に関する項目値を提示するデータ提示装置であって、

15 前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのうち、ポインタ配列のポインタ値が重複しないキー項目に関する情報ブロックを特定し、当該情報ブロックを備えた表形式データを、サブ表形式データと決定するキー項目決定手段と、

20 何れかの情報ブロックにおいて、値リストの項目値の順に、前記サブ表形式データのレコード番号を特定する第2のポインタ配列を生成する第2のポインタ生成手段と、

前記複数の表形式データに含まれる情報ブロックのうち、提示すべき項目に関する情報ブロックを特定する提示項目特定手段と、

25 前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記サブ表形式データ以外の表形式データであるメイン表形式データを構成する情報ブロックに関して、所定のレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得する第1の項目値取得手段と、

前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記サブ表形式を構成する情報ブロックに関して、前記所定のレコード番号に対応したレコード番号を参照して、対応する前記第 2 のポインタ配列中のサブ表形式に関するレコード番号を特定するサブ表形式レコード特定手段と、

- 5 前記サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該サブ表形式データに関するレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得する第 2 の項目値取得手段とを備え、取得した項目値を提示することを特徴とするデータ提示装置。

- 3 1. 請求項 2 9 に記載の表形式データ結合装置により、特定の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストが等価となった複数の表形式データに基づき、所定の項目に関する項目値を提示するデータ提示装置であって、

- 10 前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される表形式データを主表形式データと決定し、それ以外の表形式データを従表形式データと決定する主／従決定手段と、

15 前記従表形式データを構成する情報ブロックであって、その項目値が等価となった情報ブロックに、従表形式データに関するレコードの個数を示す存在数を、項目値に対応して格納する第 1 の存在数配列を生成する第 1 の存在数配列生成手段と、

- 20 前記第 1 の存在数配列にしたがって、前記従表形式データのレコード番号をソートした状態で配置する初期位置を決定する第 1 の位置指示配列を生成する第 1 の位置指示配列生成手段と、

- 25 前記従表形式データのレコード番号を、対応するポインタ値により示される位置の第 1 の位置指示配列にしたがって配置するとともに、当該位置指示配列の対応する値をインクリメントすることにより、従表形式データのレコード番号がソートされて格納された第 1 のソート配列を生成する第 1 のソート配列生成手段と、

前記位置指示配列の初期値および最終値と、前記主表形式データに関し

てその値リストが等価となった情報ブロック中のポインタ配列とを参照して、前記主表形式データに関する他の情報ブロックのポインタ配列の重複度を算出し、当該重複度にしたがってポインタ配列を拡張する第1のポインタ配列拡張手段と、

- 5 前記位置指示配列の初期値および最終値と、前記ソート配列とを参照して、前記従表形式データに関する情報ブロックのポインタ配列の重複度を参照して、当該重複度にしたがってポインタ配列を拡張する第2のポインタ配列拡張手段とを備え、

10 当該拡張されたポインタ配列に基づき、必要な項目値を取得して提示することを特徴とするデータ提示装置。

32. 請求項29に記載の表形式データ結合装置により、特定の二以上の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストがそれぞれ等価となった複数の表形式データに基づき、所定の項目に関する項目値を提示するデータ提示装置であって、

- 15 前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される項目を含む表形式データを主表形式データと決定し、それ以外の表形式データを従表形式データと決定する主／従決定手段と、

20 前記主表形式データに関して、二以上の等価となった値リストの積集合である仮想の値リストへのポインタ配列を生成する仮想配列生成手段と、前記従表形式データに関して、前記仮想の値リストへの第2のポインタ配列を生成する第2のポインタ配列生成手段と、

25 前記仮想の値リストの項目値の順に、前記従表形式データのレコード番号を特定する第3のポインタ配列を作成する第3のポインタ配列生成手段と、

 前記複数の表形式データに含まれる情報ブロックのうち、提示すべき項目に関する情報ブロックを特定し提示ブロック特定手段と、

 前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、表形式データを構成

する情報ブロックに関して、所定のレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得する第1の項目値取得手段と、

5 前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記サブ表形式を構成する情報ブロックに関して、前記所定のレコード番号に対応したレコード番号を参照して、対応する前記仮想の値リストへのポインタ配列中のポインタ値に基づき、前記第3のポインタ配列中の前記従表形式データのレコード番号を特定する従表形式レコード番号特定手段と、

10 前記従表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該従表形式データに関するレコード番号に対応したポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得する第2の項目値取得手段とを備え、取得した項目値を提示することを特徴とするデータ提示装置。

33. 請求項29に記載の表形式データ結合装置により、特定の二以上の項目に関する情報ブロックに含まれる値リストがそれぞれ等価となった複数の表形式データに基づき、所定の項目に関する項目値を提示するデータ提示装置であって、

15 前記複数の表形式データに関して、前記特定の項目に関する情報ブロックのうち、提示の際にデフォルトのソート順が反映される項目を含む表形式データを主表形式データと決定し、それ以外の表形式データを従表形式データと決定する主／従決定手段と、

20 前記主表形式データおよび主表形式レコードのそれぞれに関して、デフォルトのソート順が反映される項目以外の項目にて、前記レコード番号をソートし、最後に上記ソート順が反映される項目にて前記レコード番号をソートすることにより、第1のソート配列を生成する第1のソート配列生成手段と、

25 前記第1のソート配列中のレコード番号を参照して、前記二以上の項目に関する二以上の値リストの、対応する項目値をそれぞれ取り出す項目値特定手段と、

二以上の項目値の多次元配列からなる項目値を備えた多次元値リスト中の対応する位置に、取り出された項目値の多次元配列を格納する多次元配列生成手段と、

5 前記多次元値リストの多次元配列を特定するためのポインタ配列の、前記レコード番号に対応する位置に、前記レコード番号を格納するレコード配列生成手段と、

何れかの情報ブロックにおいて、値リストの項目値の順に、前記従表形式データのレコード番号を特定する第2のポインタ配列を生成する第2のポインタ配列生成手段と、

10 前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記主表形式データを構成する情報ブロックに関して、所定のレコード番号に対応した多次元値リストを特定するためのポインタ配列のポインタ値、および／または、他のポインタ配列のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得する第1の項目値取得手段と、

15 前記提示すべき項目に関する情報ブロックのうち、前記従表形式を構成する情報ブロックに関して、前記所定のレコード番号に対応したレコード番号を参照して、対応する前記第2のポインタ配列中の従表形式に関するレコード番号を特定する従表形式レコード特定手段と、

20 前記サブ表形式データを構成する情報ブロックにおいて、当該従表形式データに関するレコード番号に対応した、多次元値リストを特定するためのポインタ配列のポインタ値、および／または、ポインタ配列中のポインタ値を参照して、所定の項目値を取得する第2の項目値取得手段とを備え、取得した項目値を提示することを特徴とするデータ提示装置。

図1

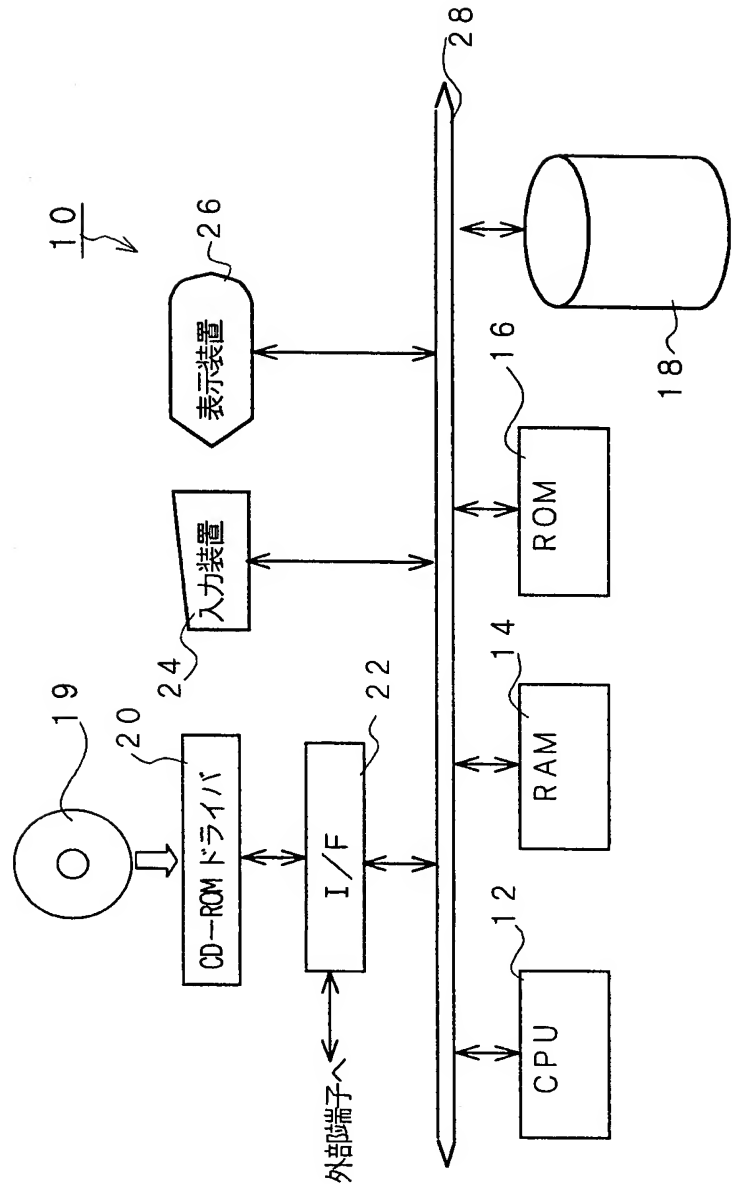


図 2

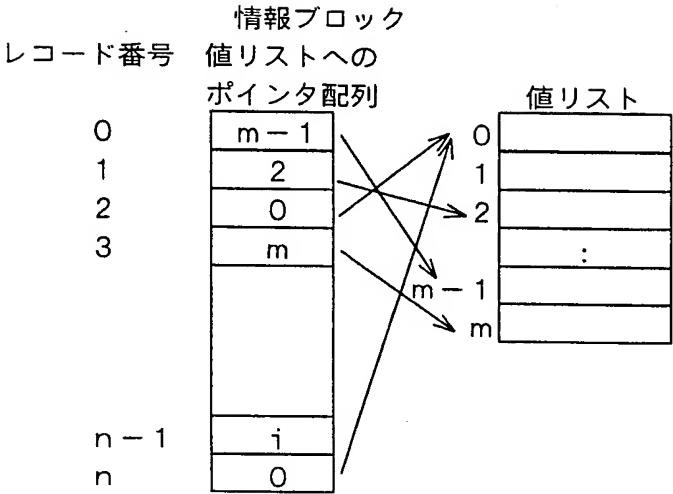


図 5

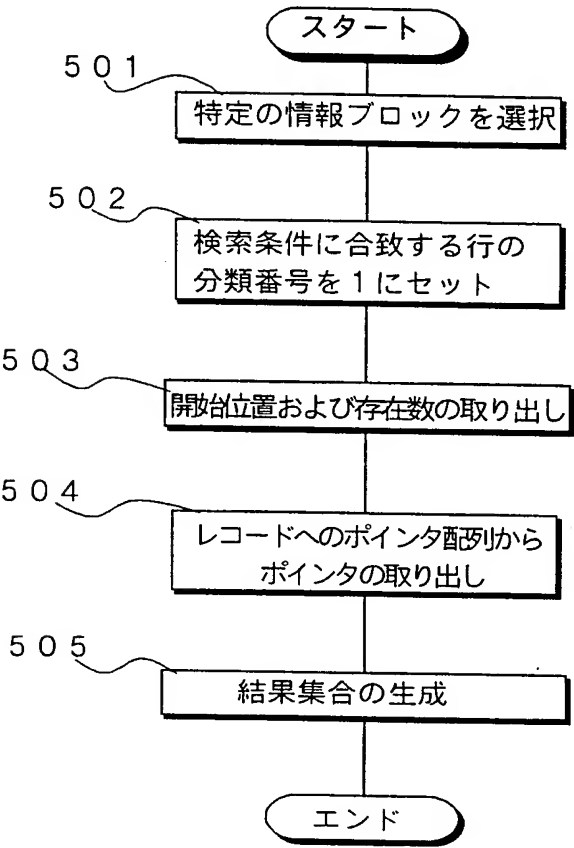


図 3

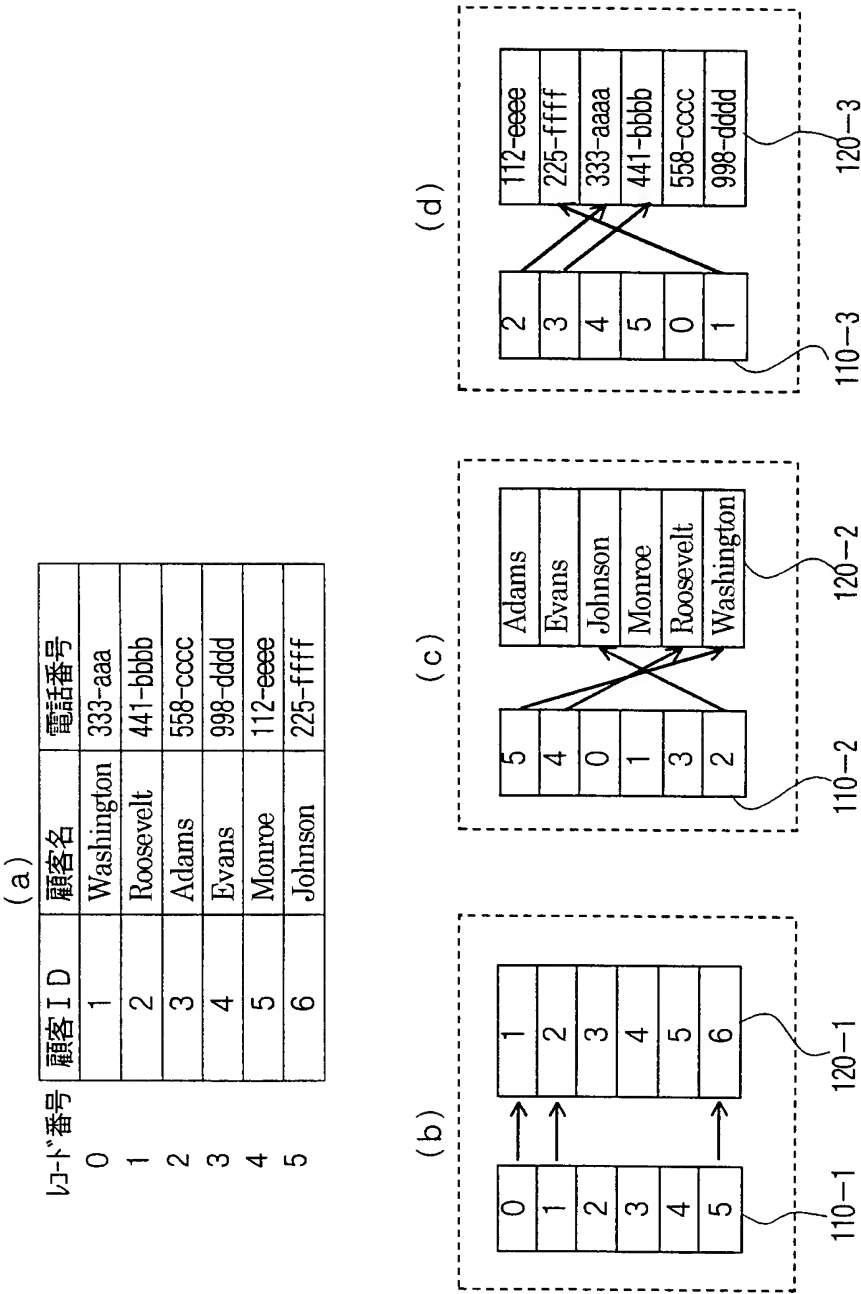


図 4

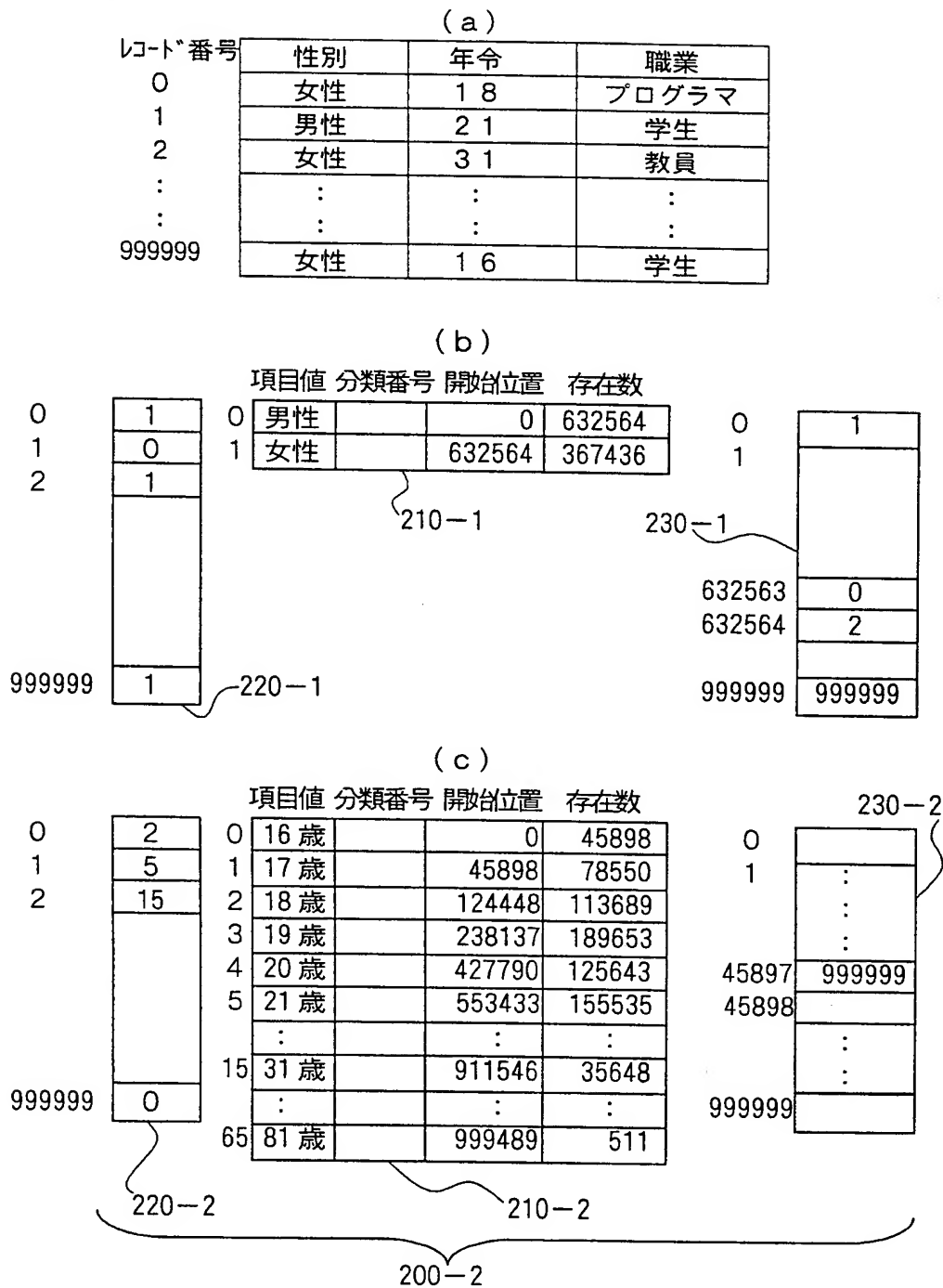


図 6

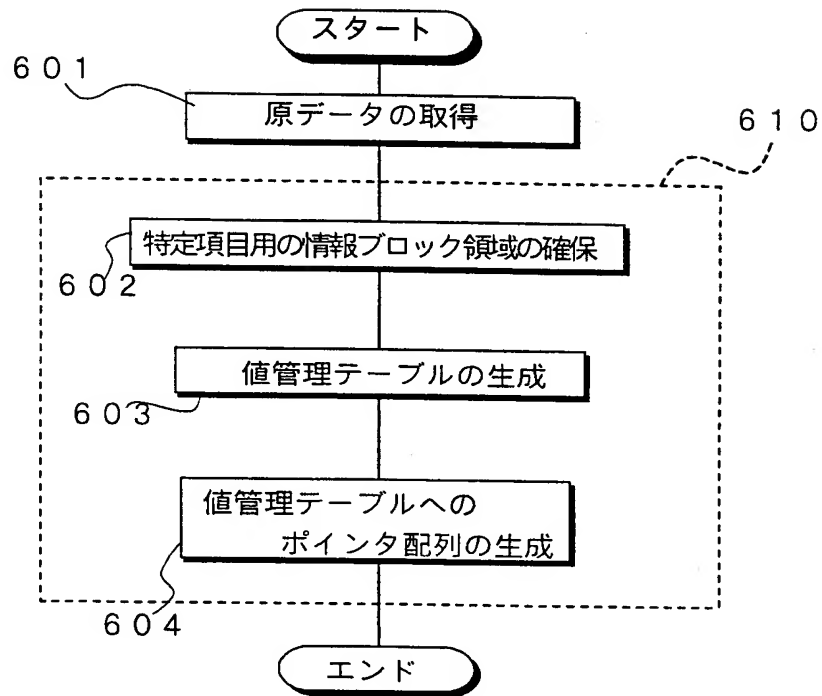


図 7

(a)		(b)	
0	女性	0	女性
	1 8	1	男性
	プログラマ	2	女性
1	男性	:	:
	2 1	:	:
	学生	999999	女性
2	女性	0	1 8
	3 1	1	2 1
	教員	2	3 1
		:	:
		:	:
		999999	1 6
999999	女性	0	プログラマ
	1 6	1	学生
	学生	2	教員
		:	:
		:	:
		999999	学生

図8

(a)			
顧客ID	顧客名	電話番号	SVC-ID
1	Washington	333-aaaa	D
2	Roosevelt	444-bbbb	B
3	Adams	558-cccc	C
4	Evans	998-dddd	B
5	Monroe	112-eeee	C
6	Johnson	225-ffff	C

(b)		
サービスID	年会費	
A	32,000	
B	14,000	
C	18,000	
D	12,000	

(c)		
顧客ID	顧客名	年会費
1	Washington	12,000
2	Roosevelt	14,000
3	Adams	18,000
4	Evans	14,000
5	Monroe	18,000
6	Johnson	18,000

図9

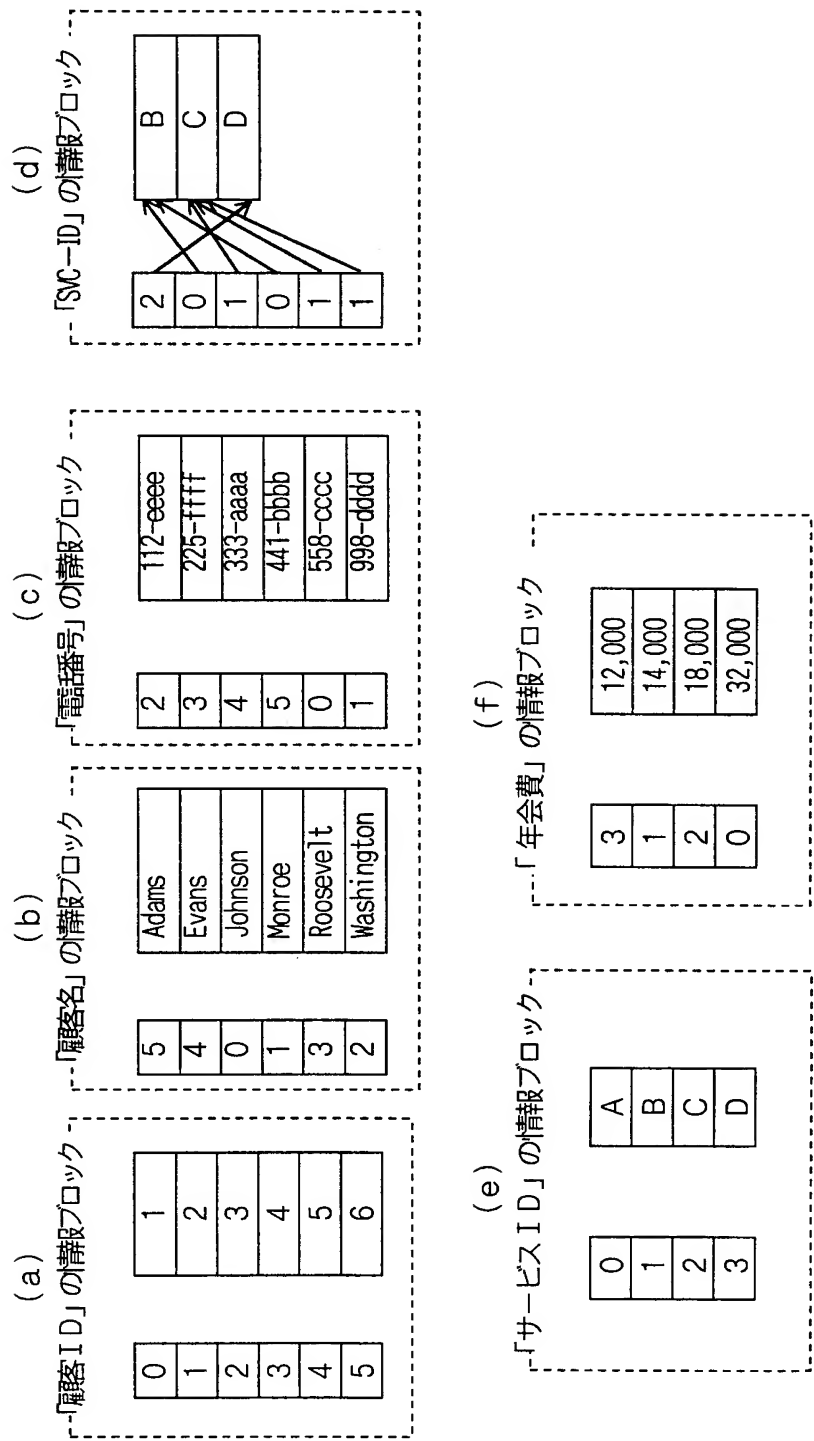


図 1 0

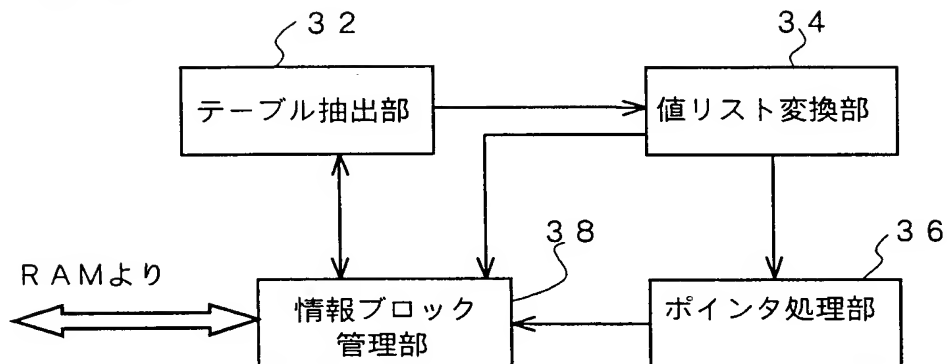


図 1 1

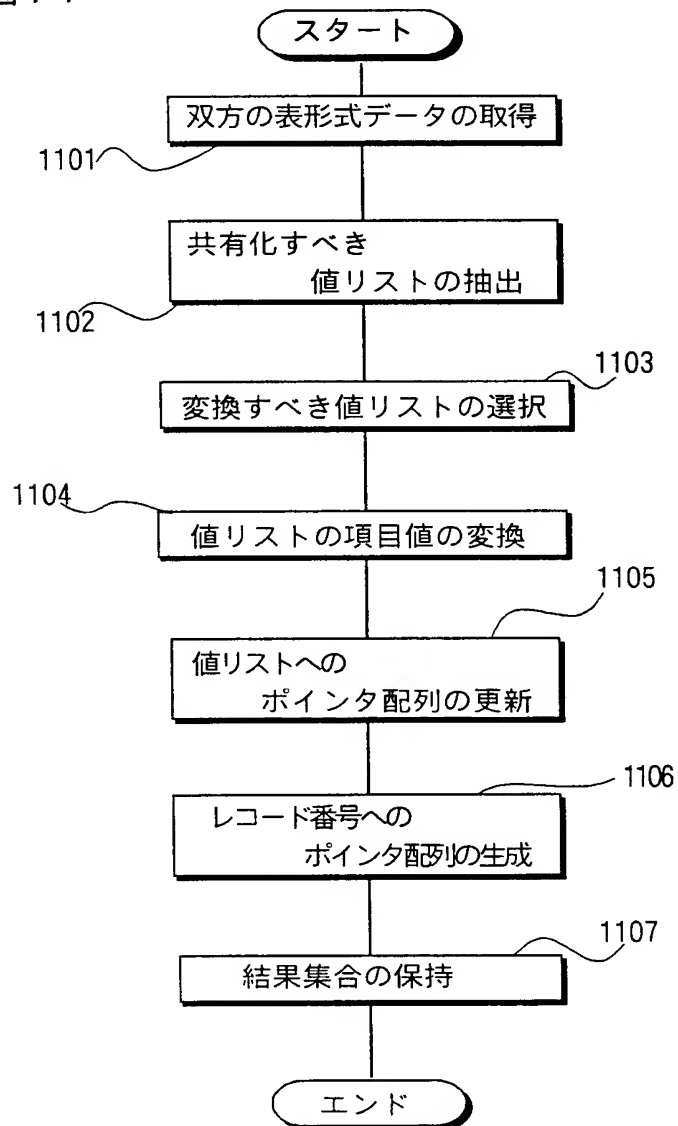


図 12

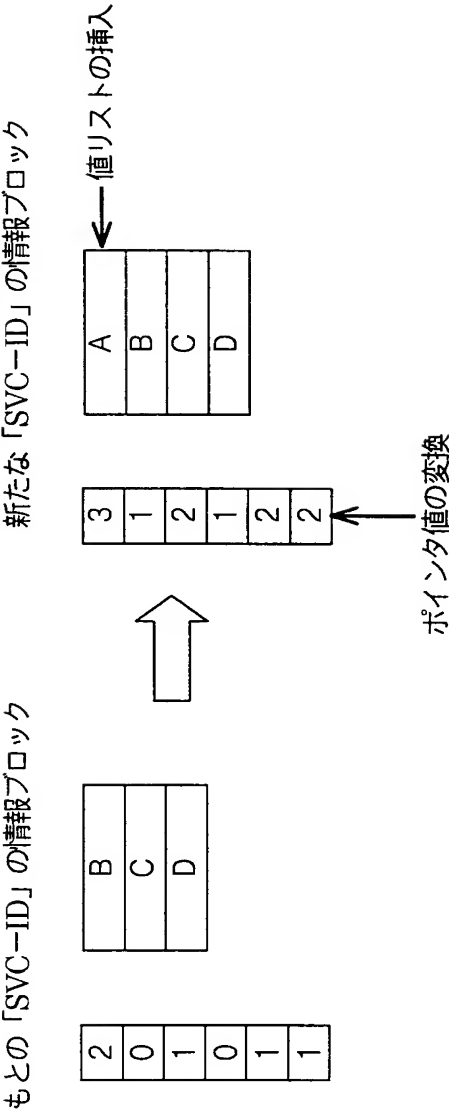
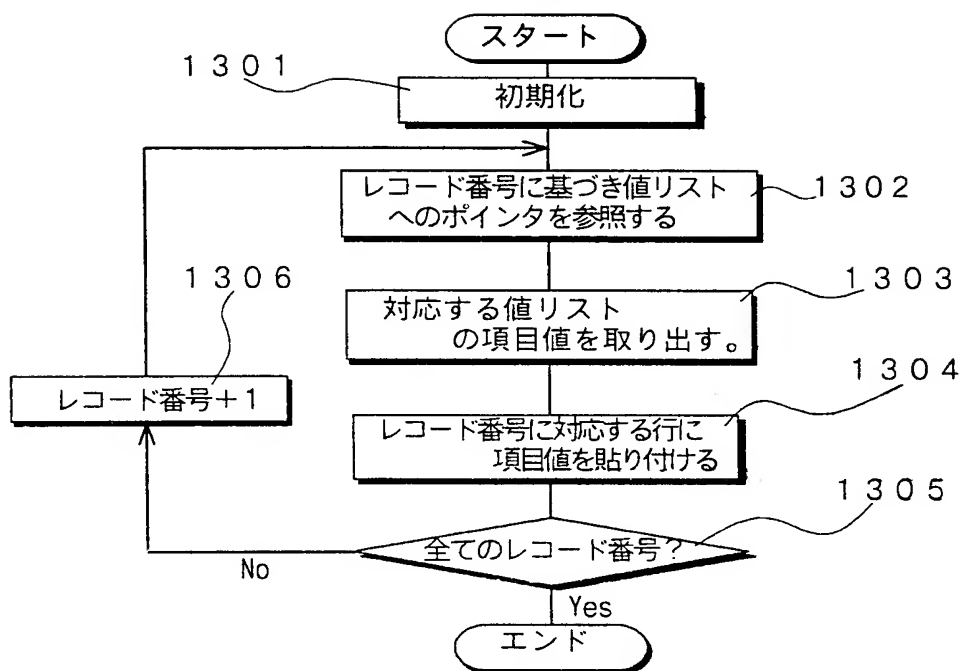


図 13

(a)



(b)

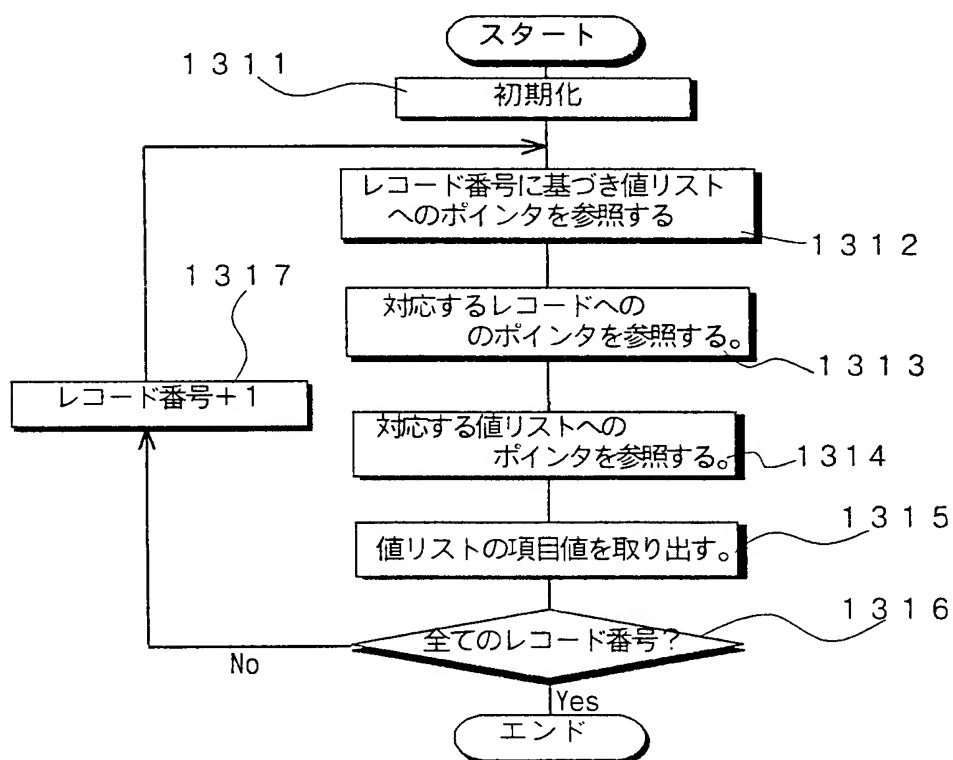


図14 請求額ビュー

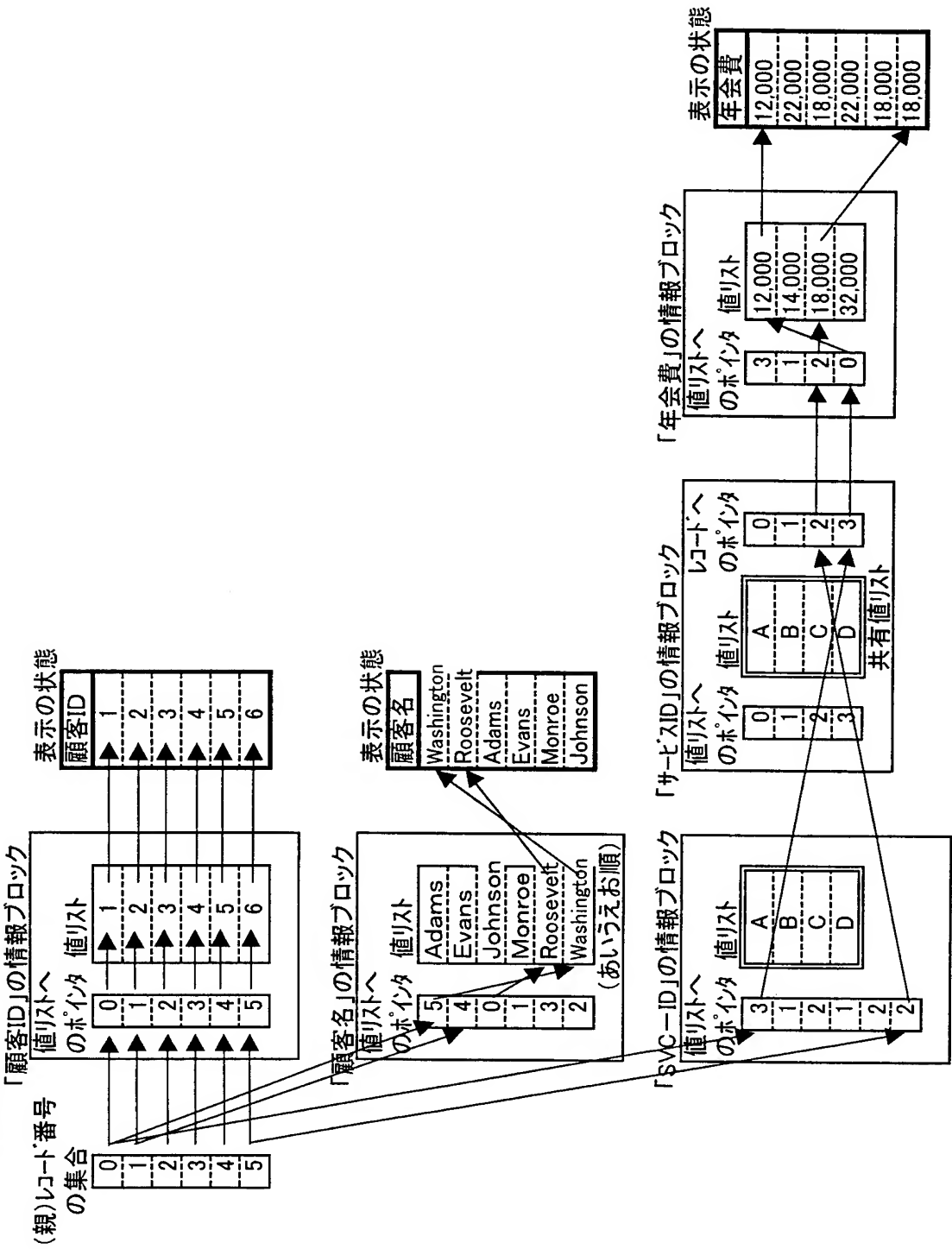
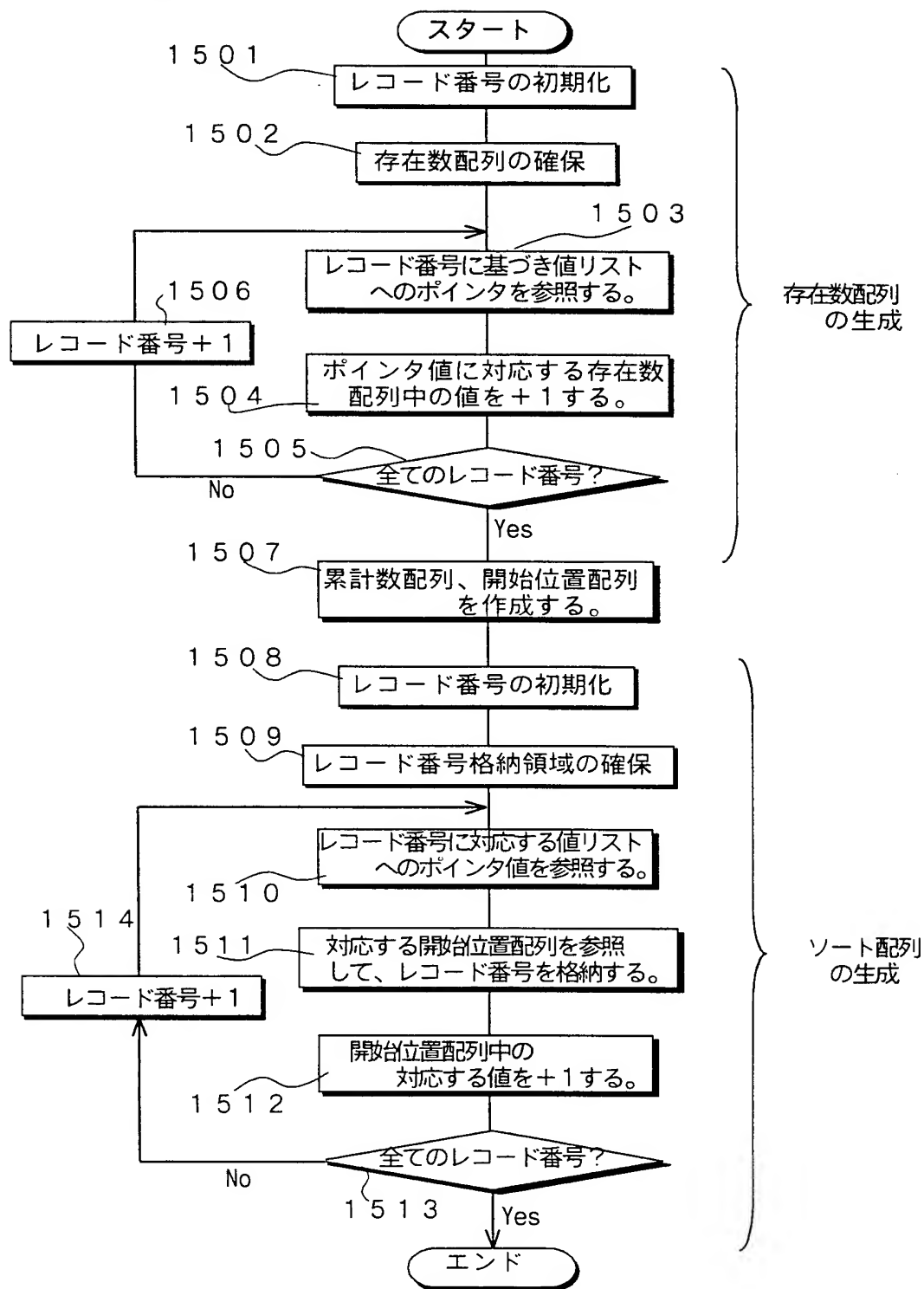
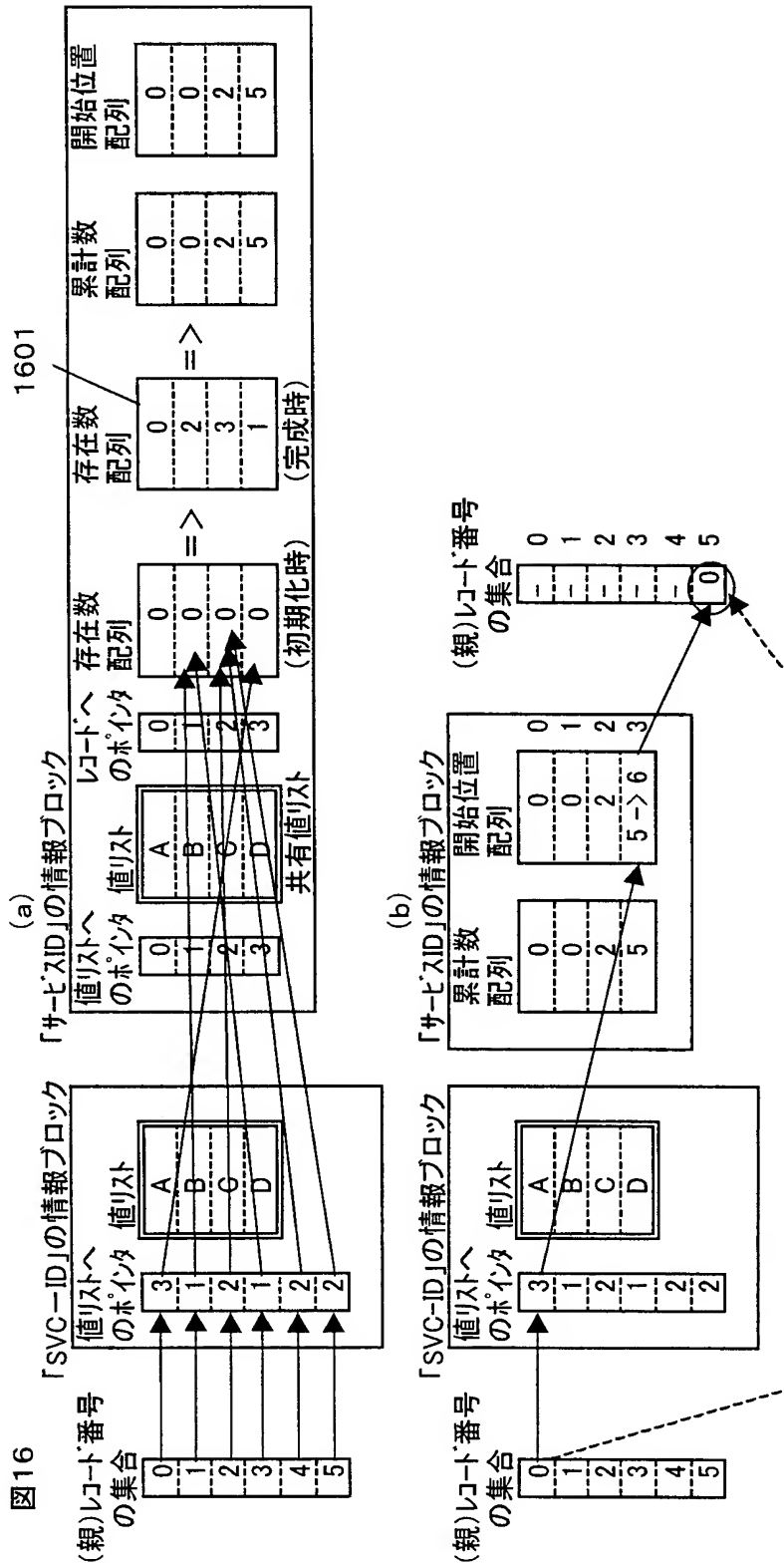


図 15





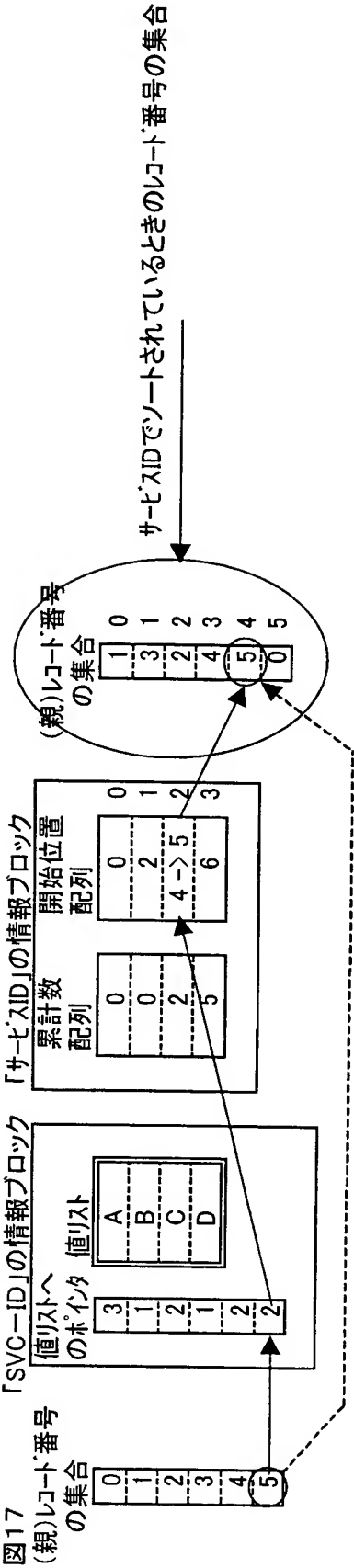


図18

(サービスID)		(a) サービスIDでソート			(b) 年会費でソート		
		年会費	顧客ID	顧客名	年会費	顧客ID	顧客名
B		14,000	2	Roosevelt	12,000	1	Washington
B		14,000	4	Evans	14,000	2	Roosevelt
C		18,000	3	Adams	14,000	4	Evans
C		18,000	5	Monroe	18,000	3	Adams
C		18,000	6	Johnson	18,000	5	Monroe
D		12,000	1	Washington	18,000	6	Johnson

図 19

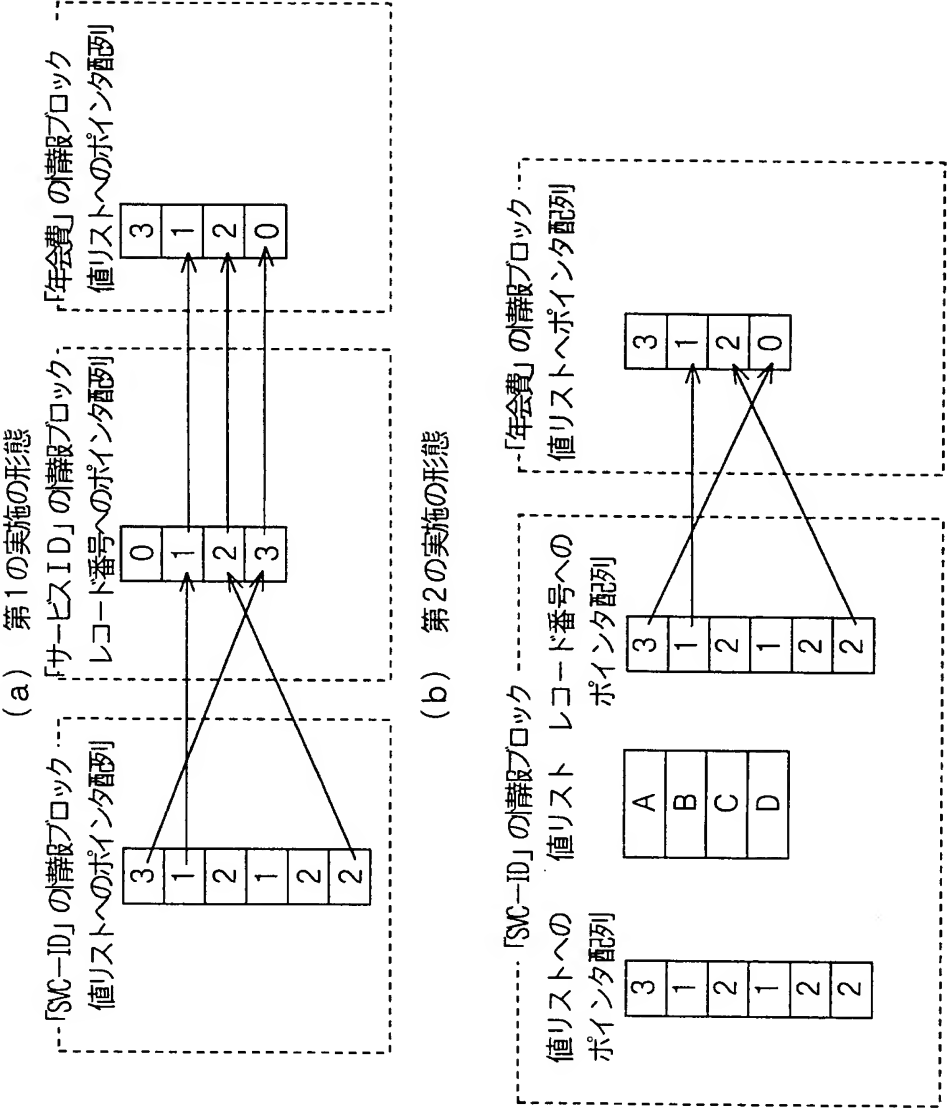


図 2 0

第 3 の実施の形態

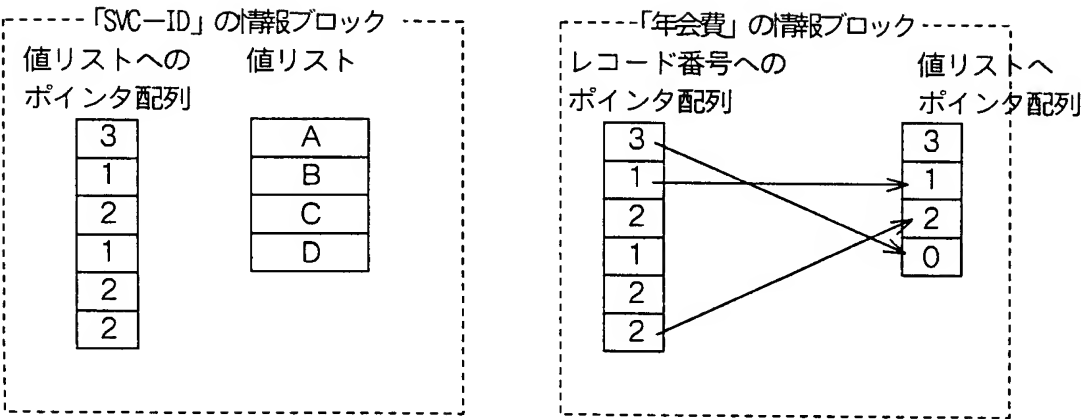


図21

(a)

(b)

野球愛好会会員テーブル
n Records(n=3)

会員名	ファン
Williams	Aチーム
Carter	Cチーム
Smith	Aチーム

① (多) ②

試合予定テーブル
m Records(m=4)

球団	試合日
Cチーム	5/10
Aチーム	5/10
Bチーム	5/11
Aチーム	5/11

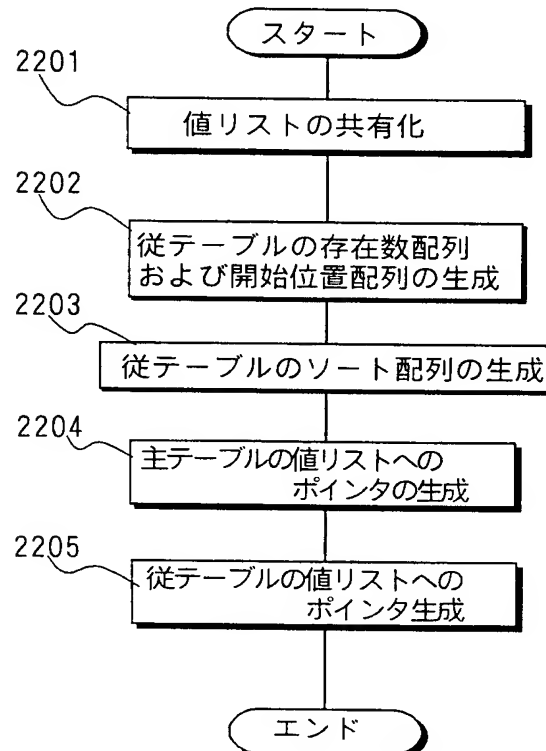
(多) ③ ④

チケット確認ビュー
(c)

チケ・会員名	チケ・ファン	チケ・試合日
Williams	Aチーム	5/10
Williams	Aチーム	5/11
Carter	Cチーム	5/10
Smith	Aチーム	5/10
Smith	Aチーム	5/11

⑤ ⑥ ⑦

図22



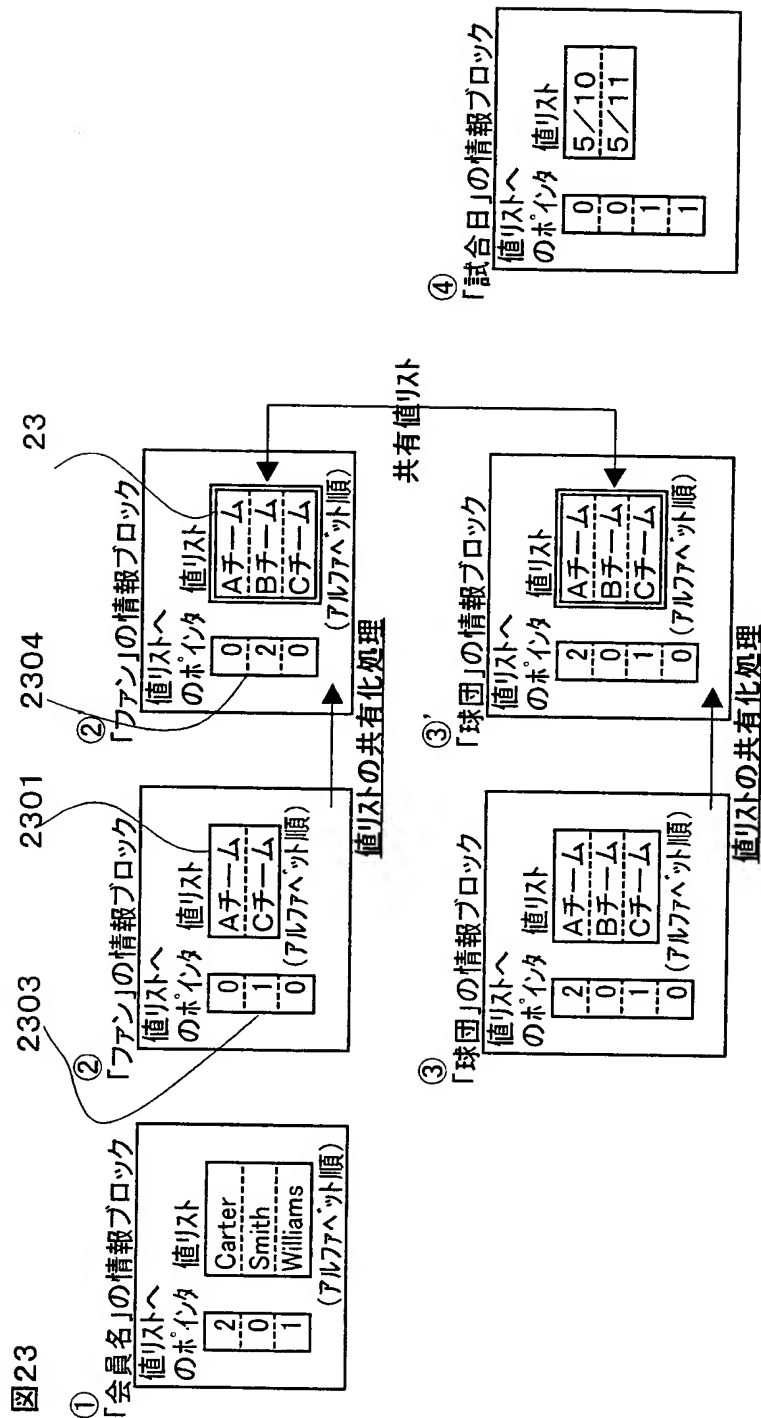


図24

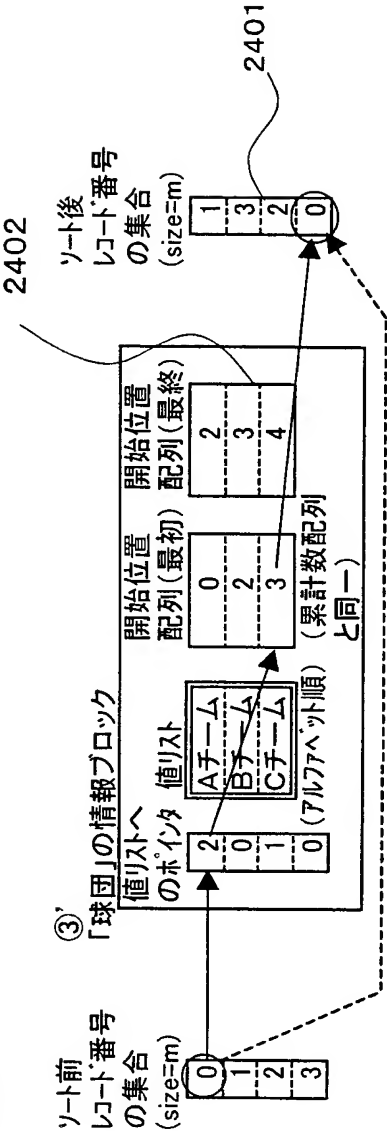


図 2 5

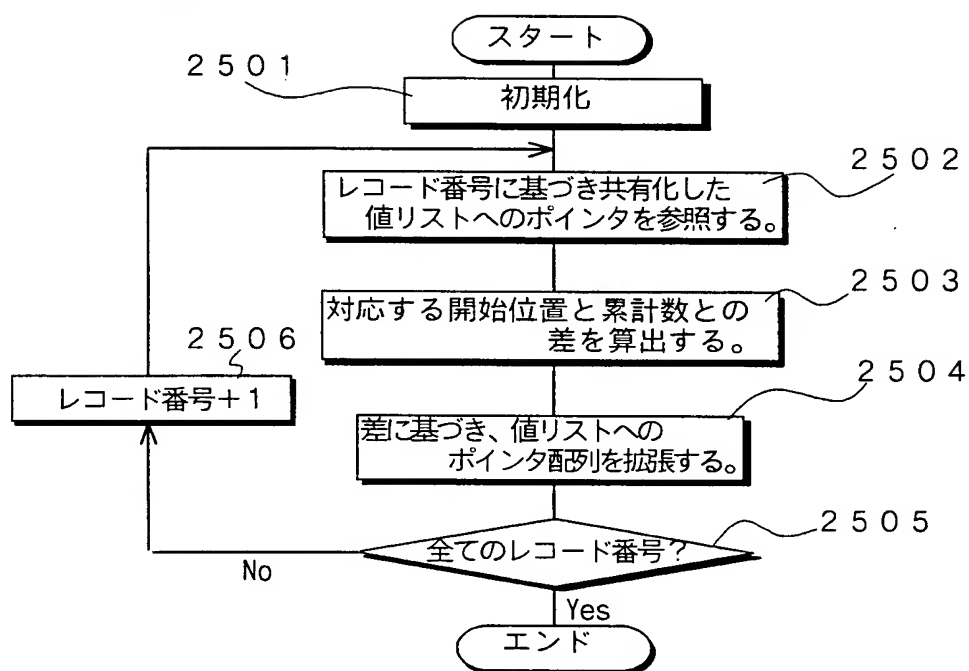


図 2 7

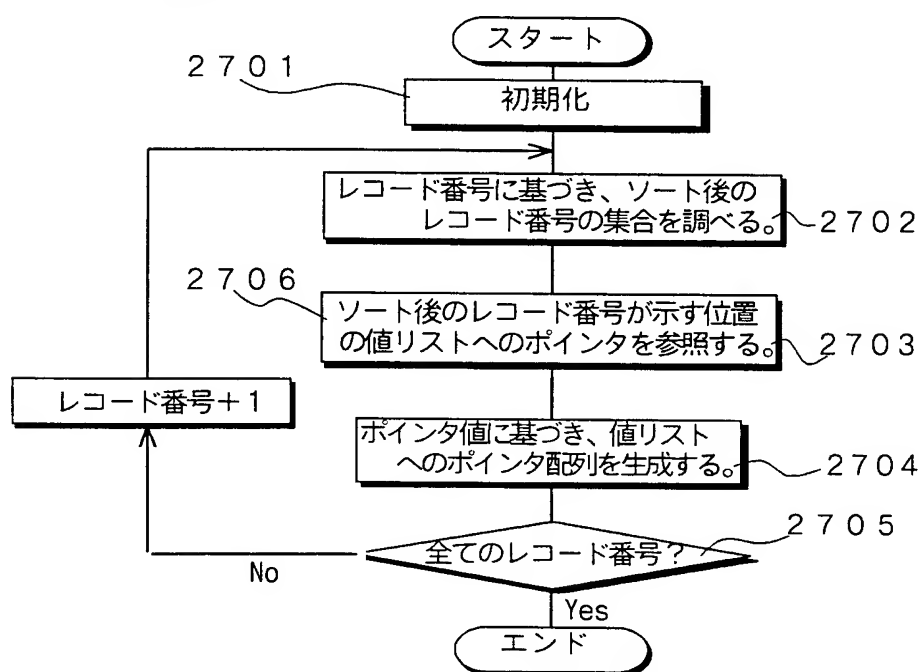


図26

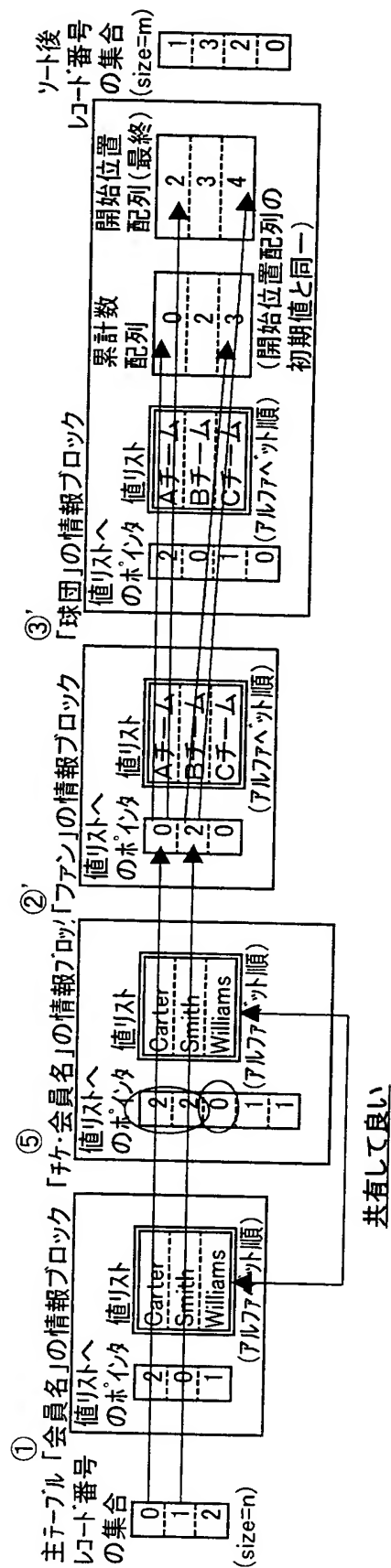


図28

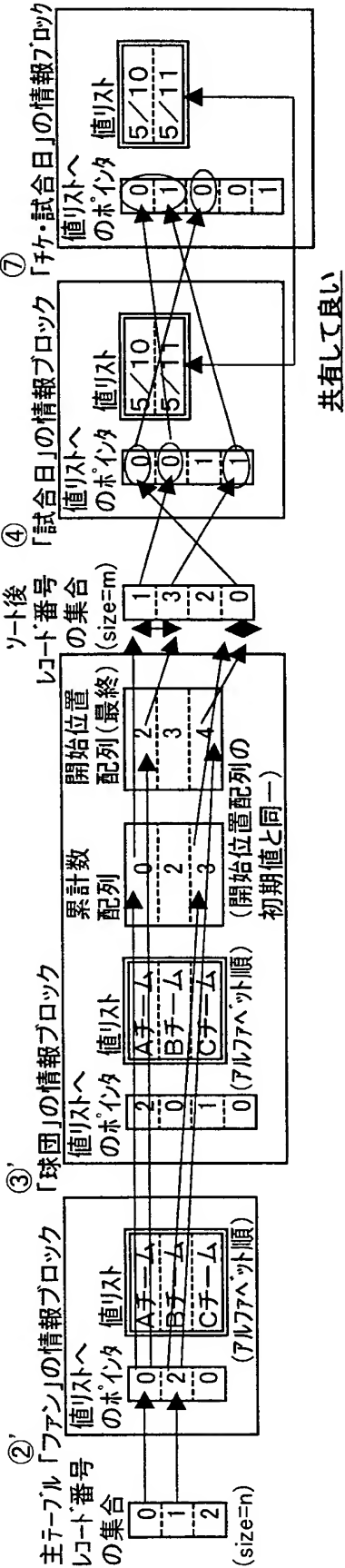
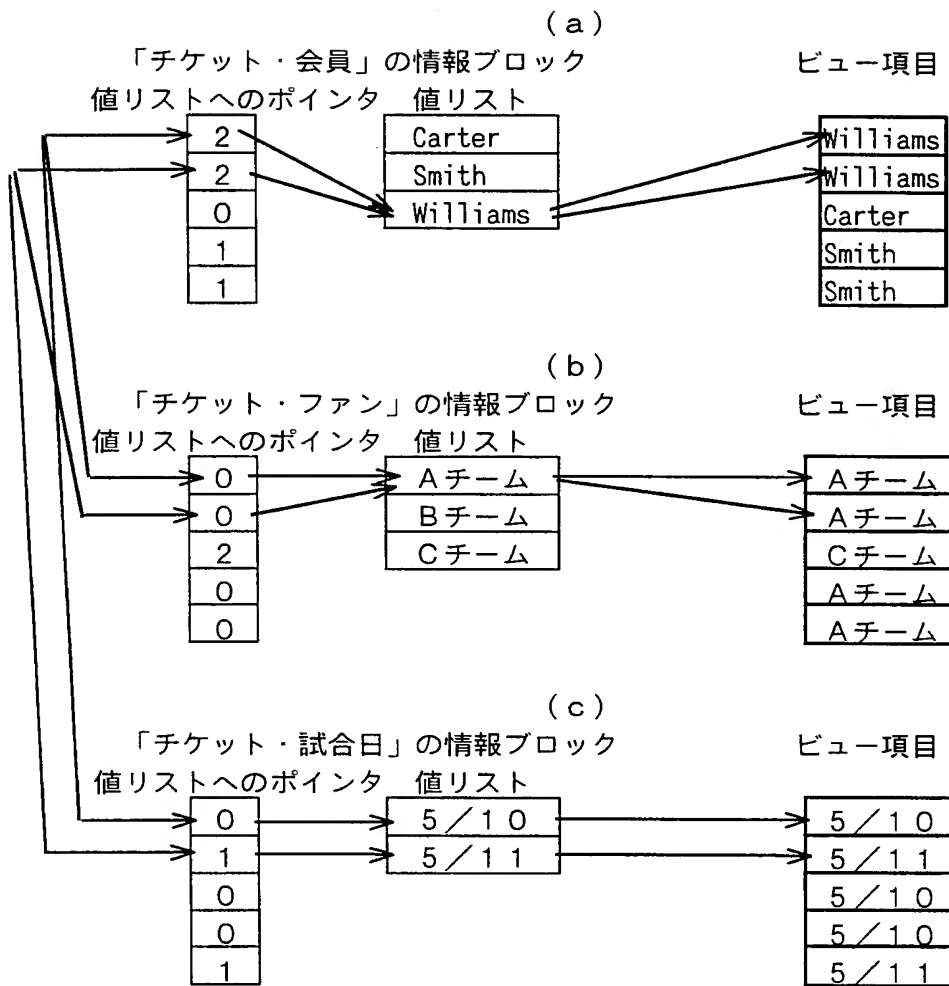


図 2 9



(d)

チケット・会員名	チケット・ファン	チケット・試合日
Williams	Aチーム	5/10
Williams	Aチーム	5/11
Carter	Cチーム	5/10
Smith	Aチーム	5/10
Smith	Aチーム	5/11

図30

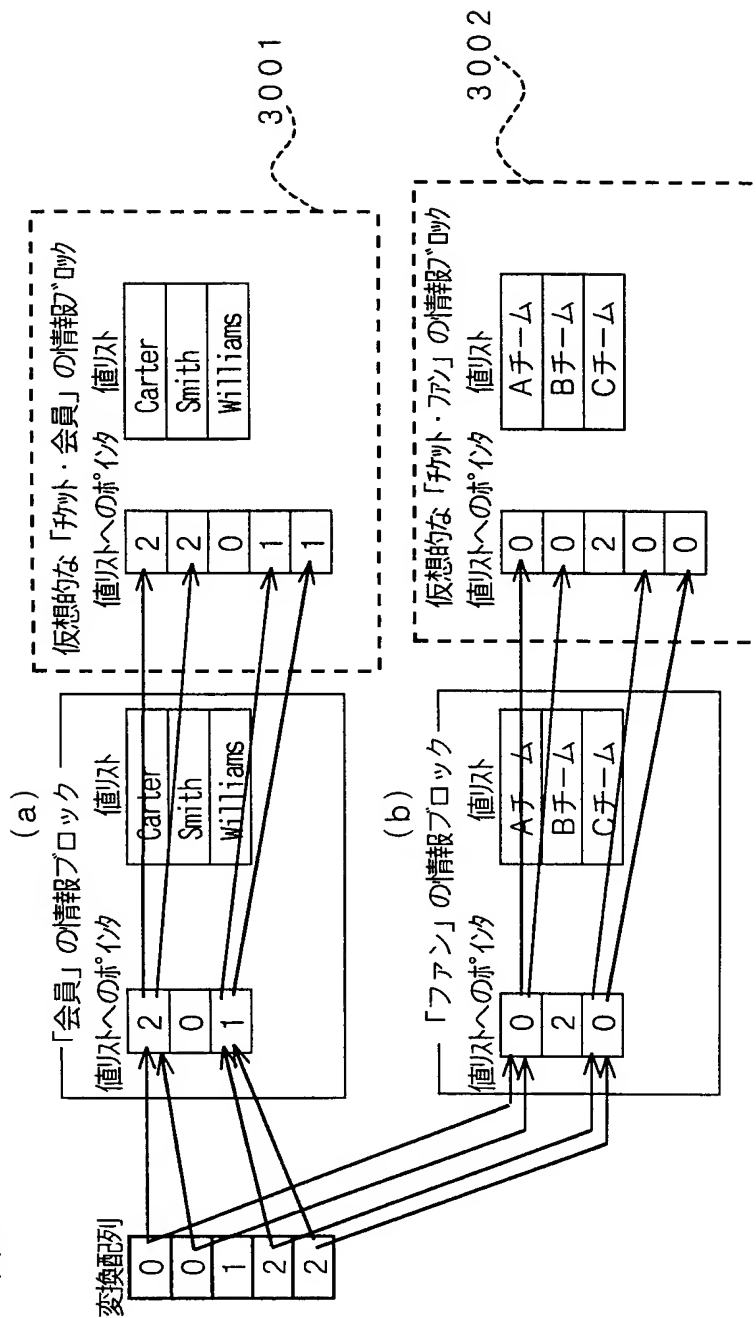


図 3 1

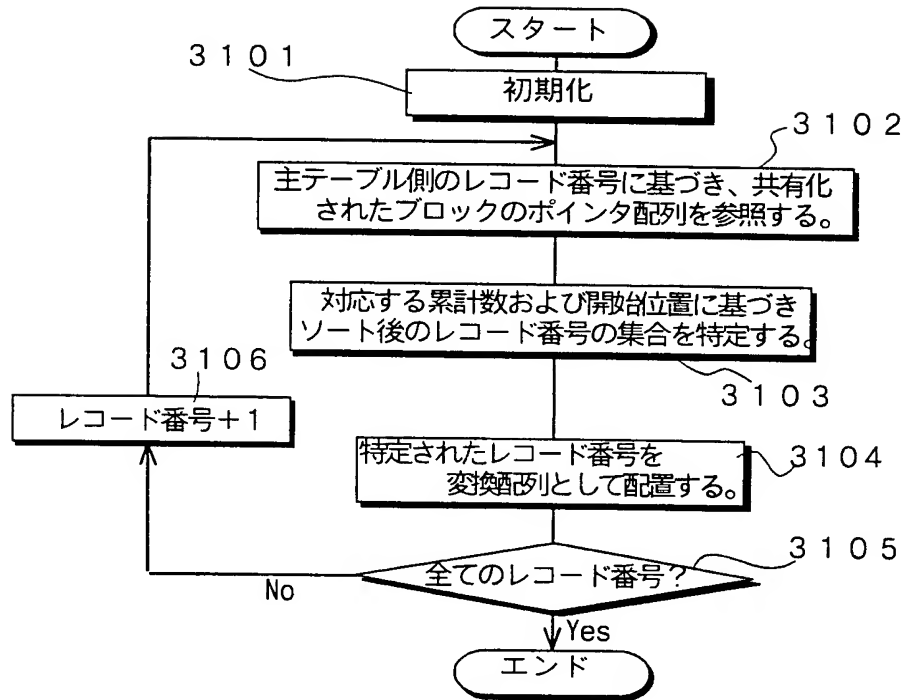


図 34

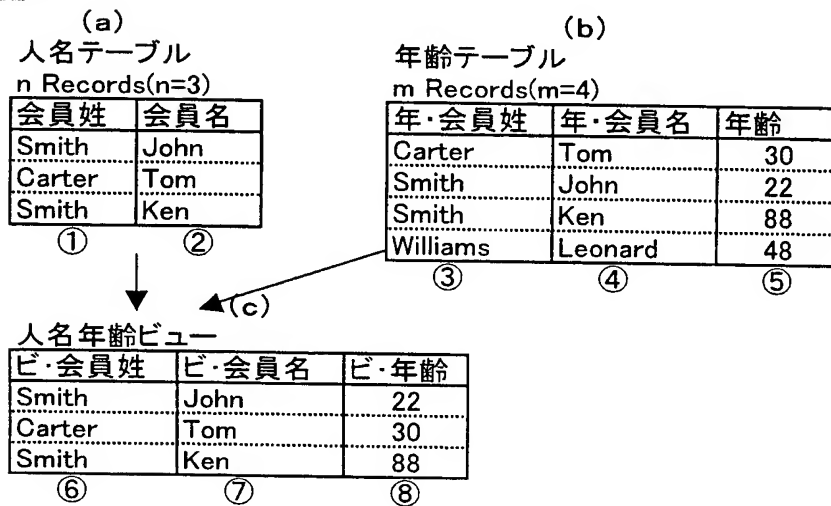


図32

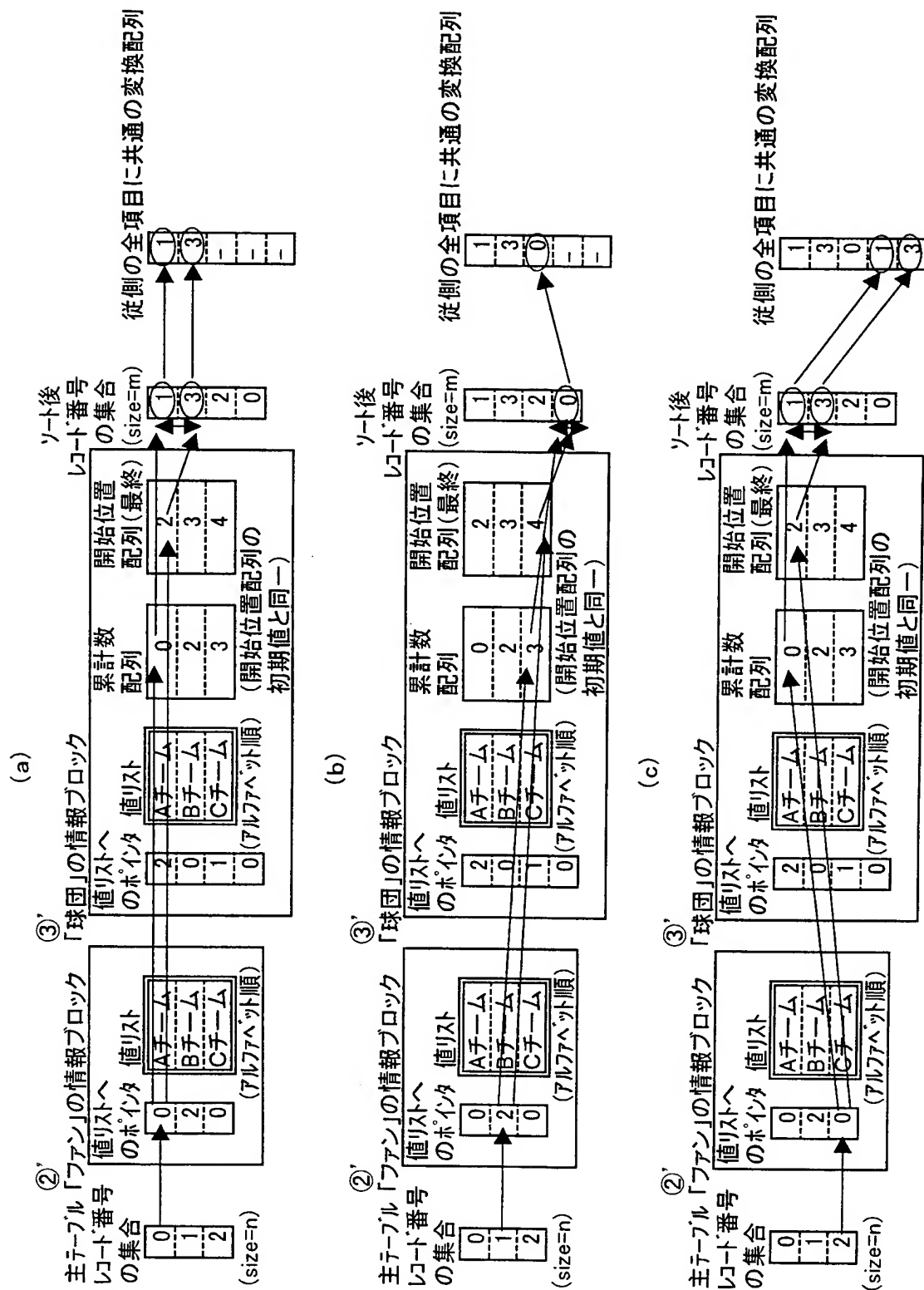


図33

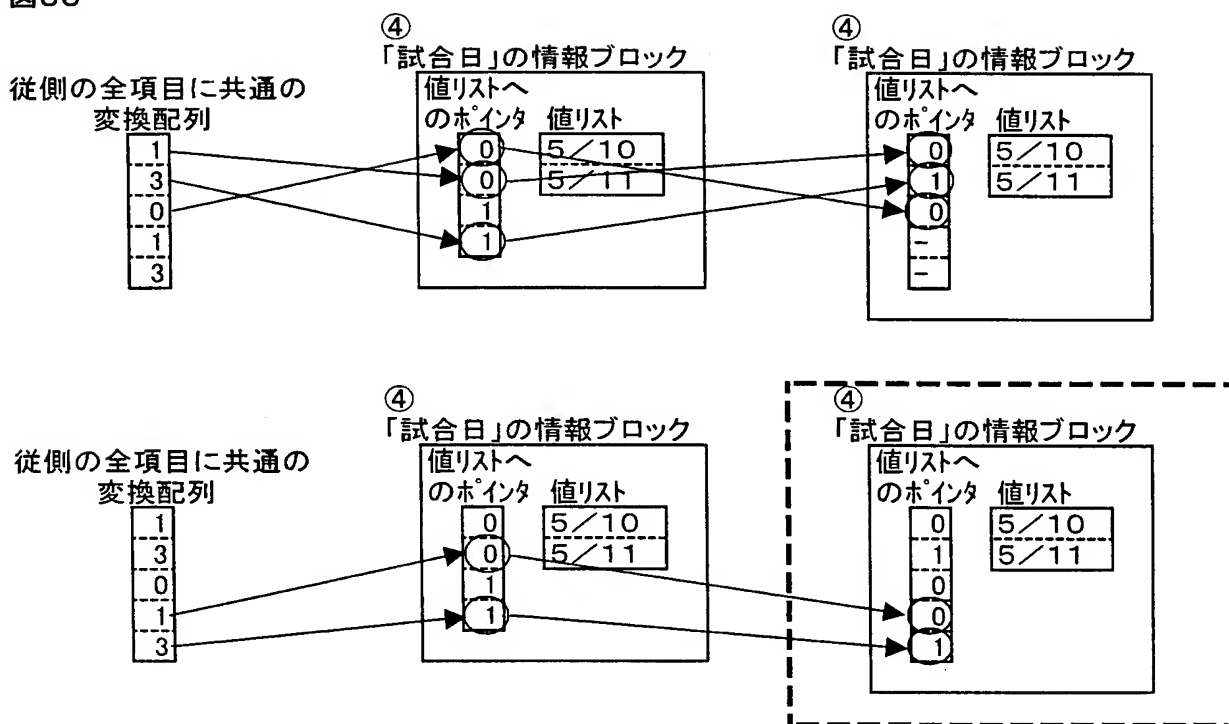


図 3 5

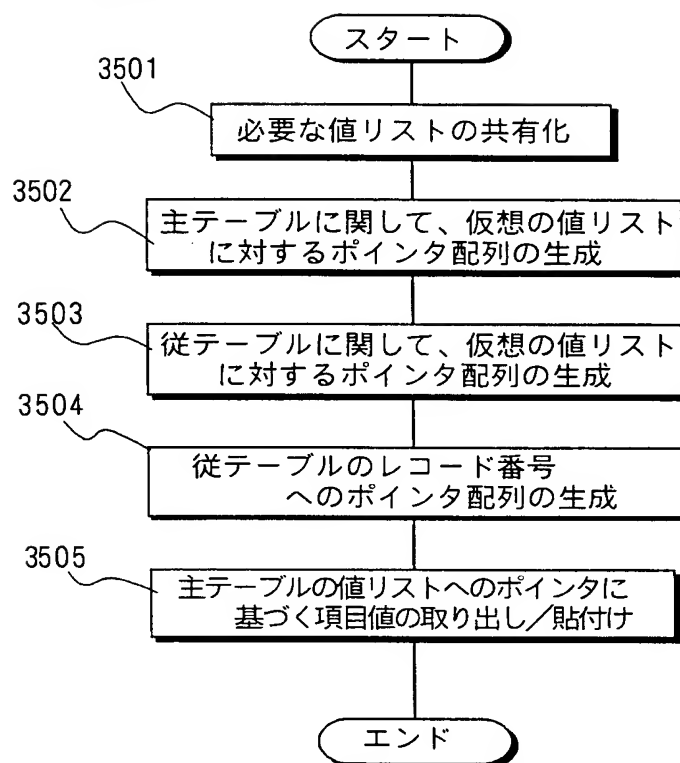


図36

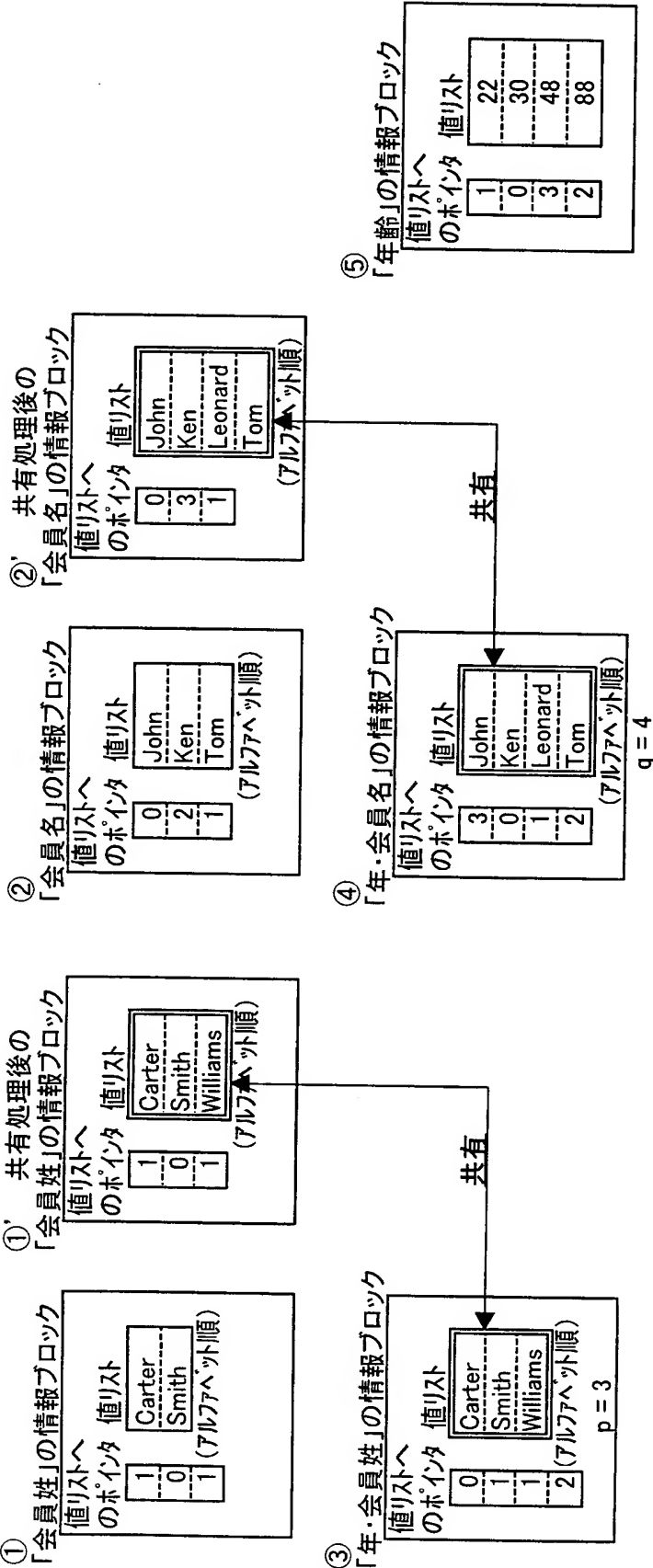


図37

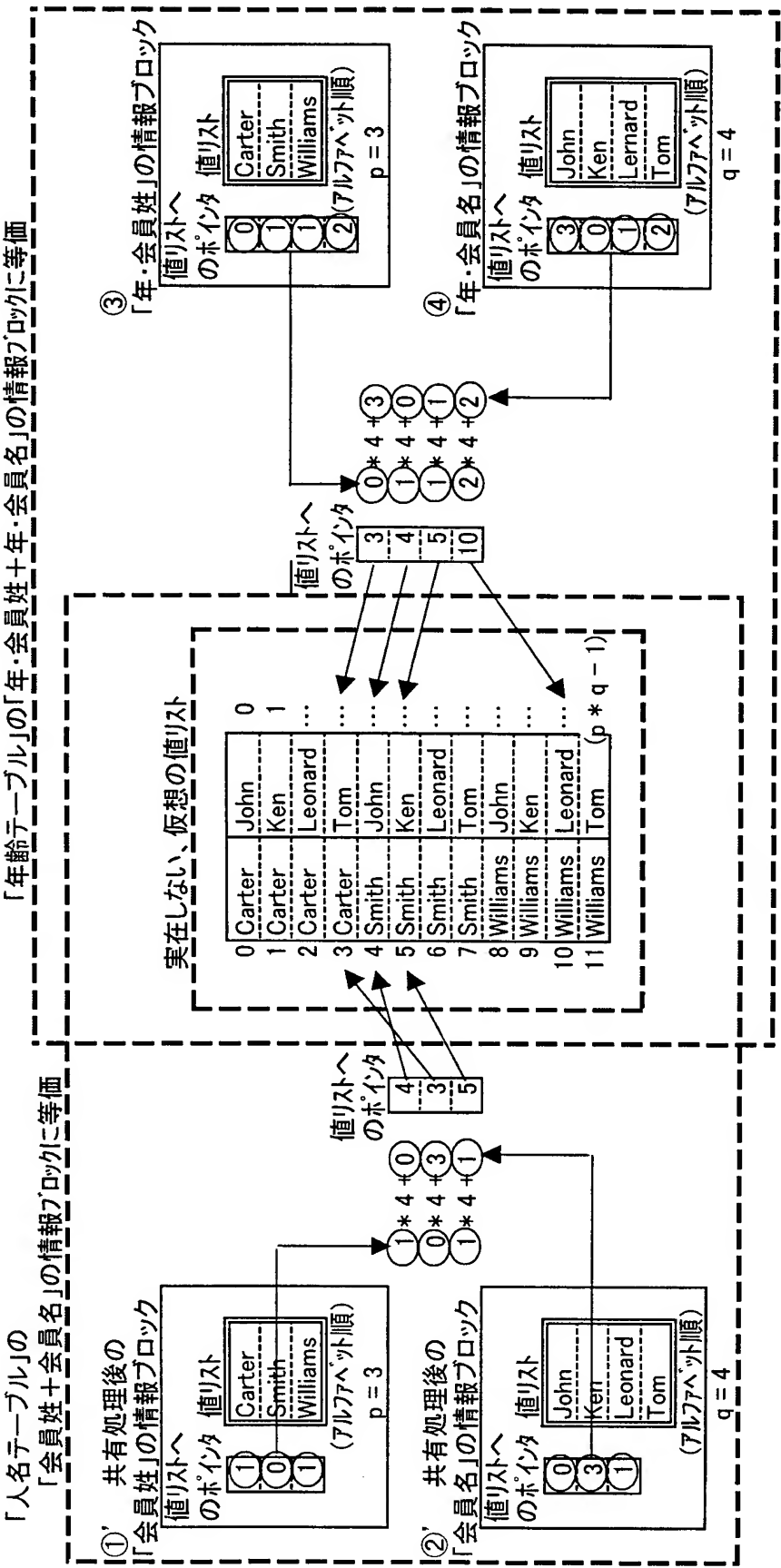


図38

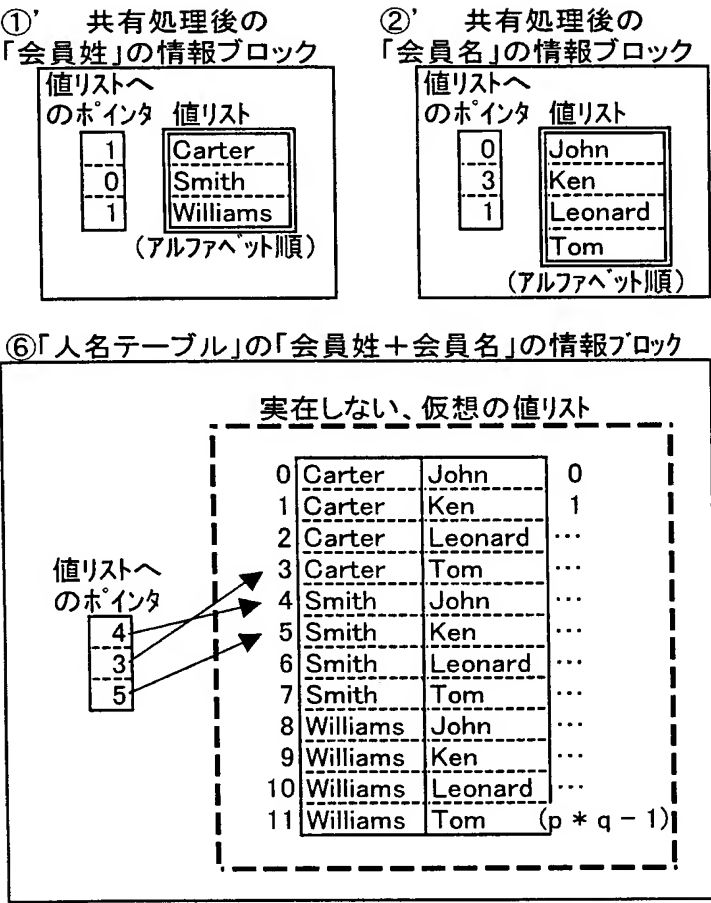
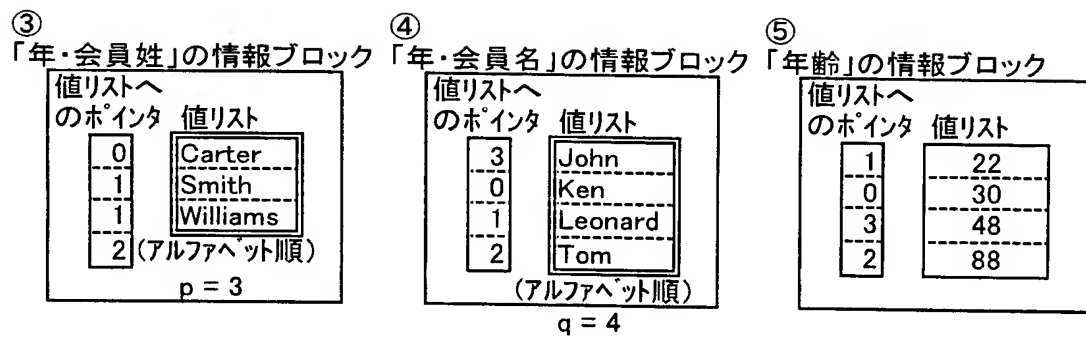


図39



⑦ 「年齢テーブル」の「年・会員姓 + 年・会員名」の情報ブロック

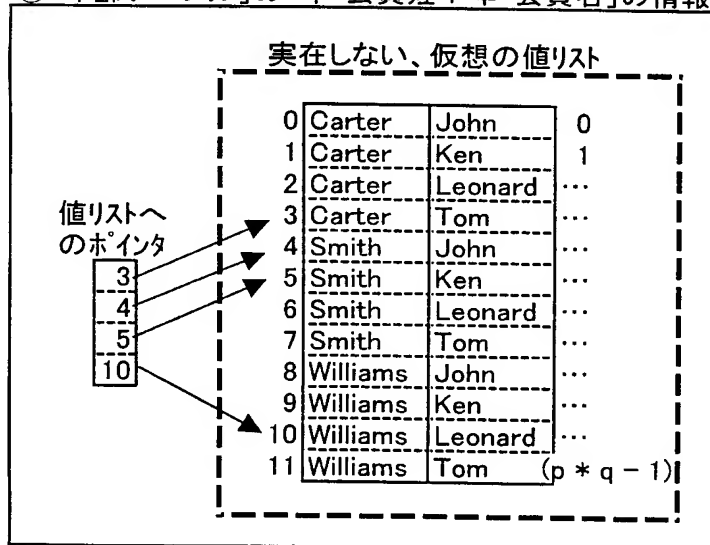


図 4 2

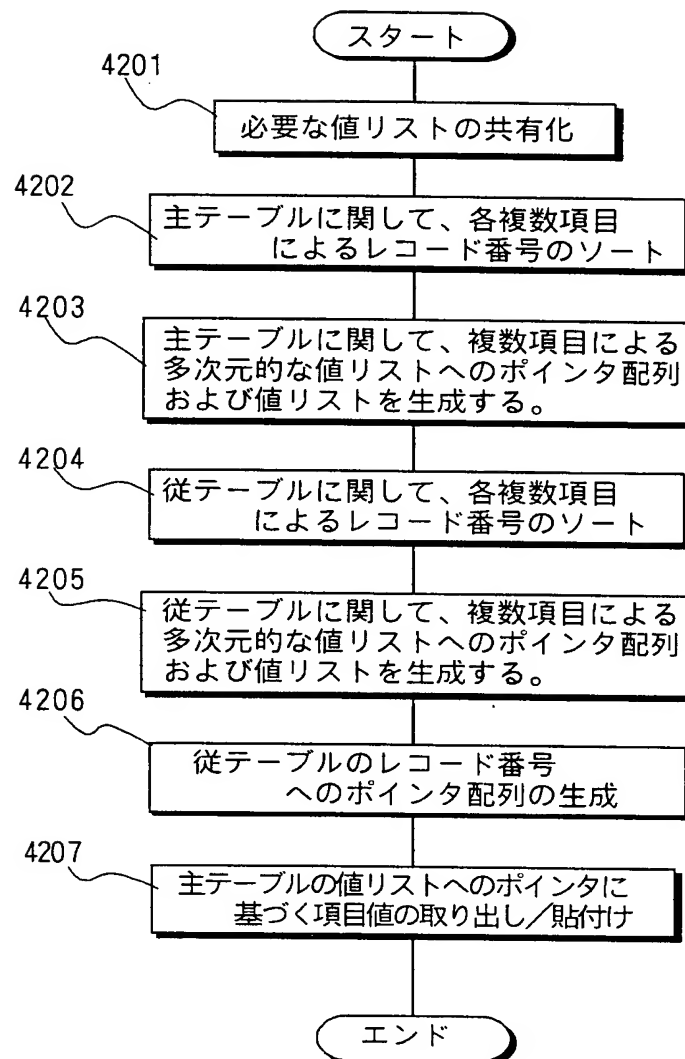


図43

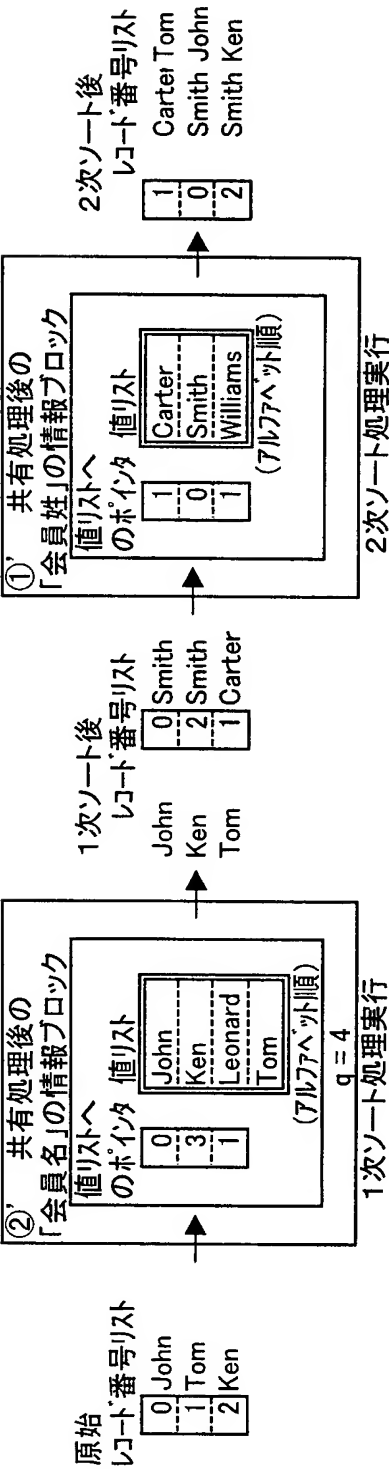


図 4 4

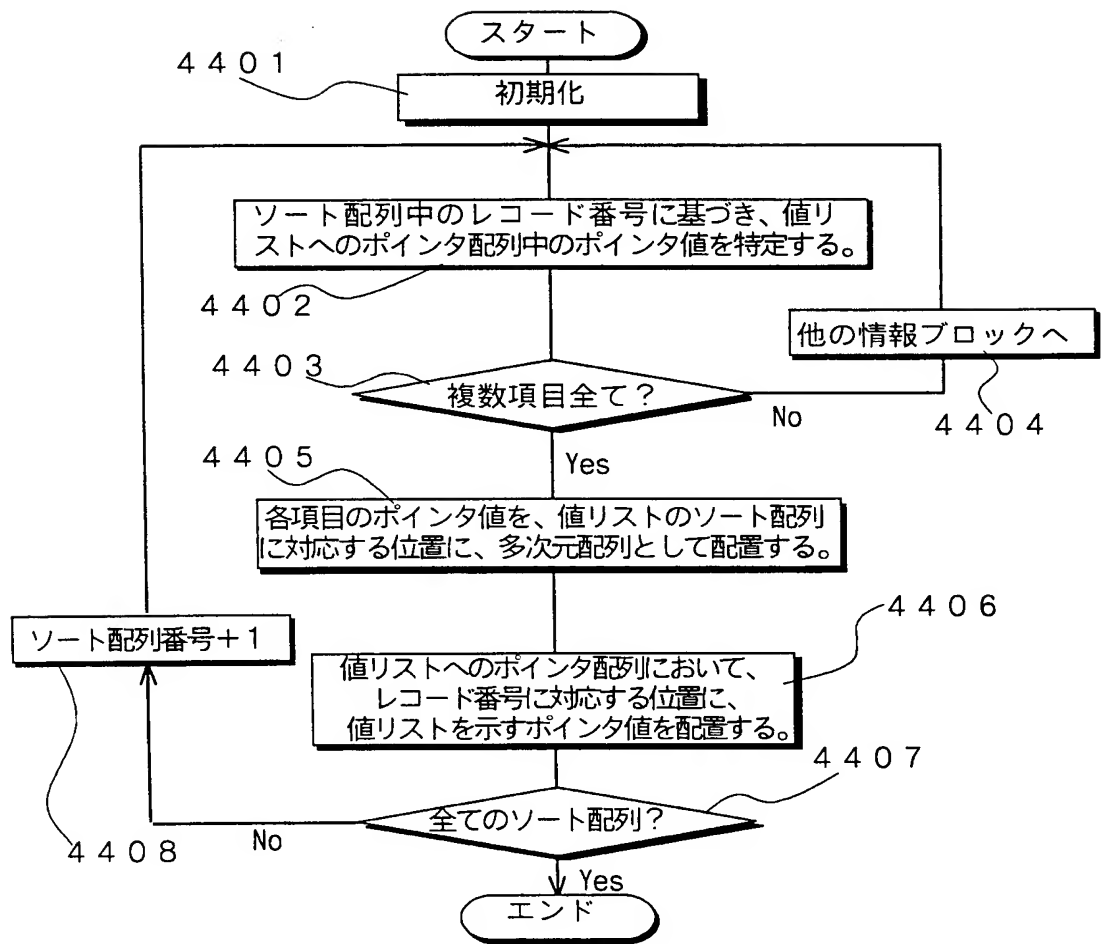


図47

「年齢テーブル」の「年・会員姓＋年・会員名」項目の情報ブロック

値リストへのポインタ		値リスト	
0	0	0	0 3
1	1	1	1 0
2	2	2	1 1
3	3	3	2 2

図45

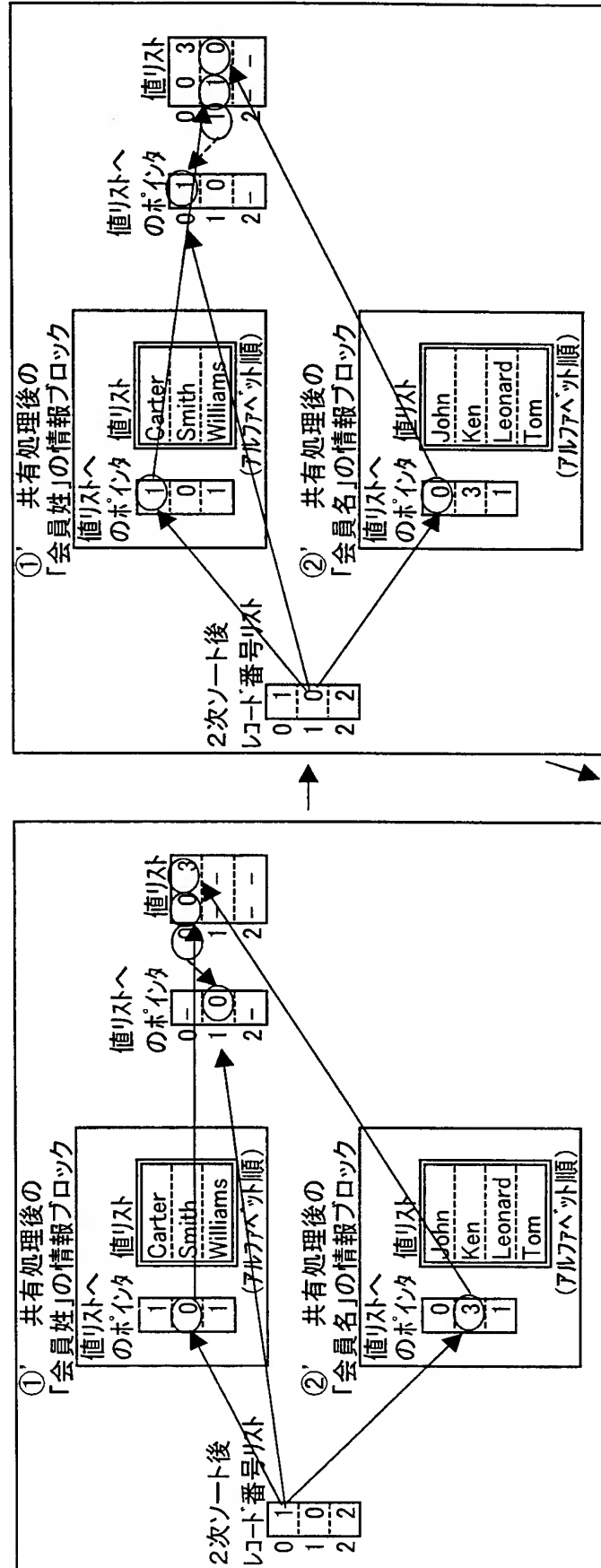


図46

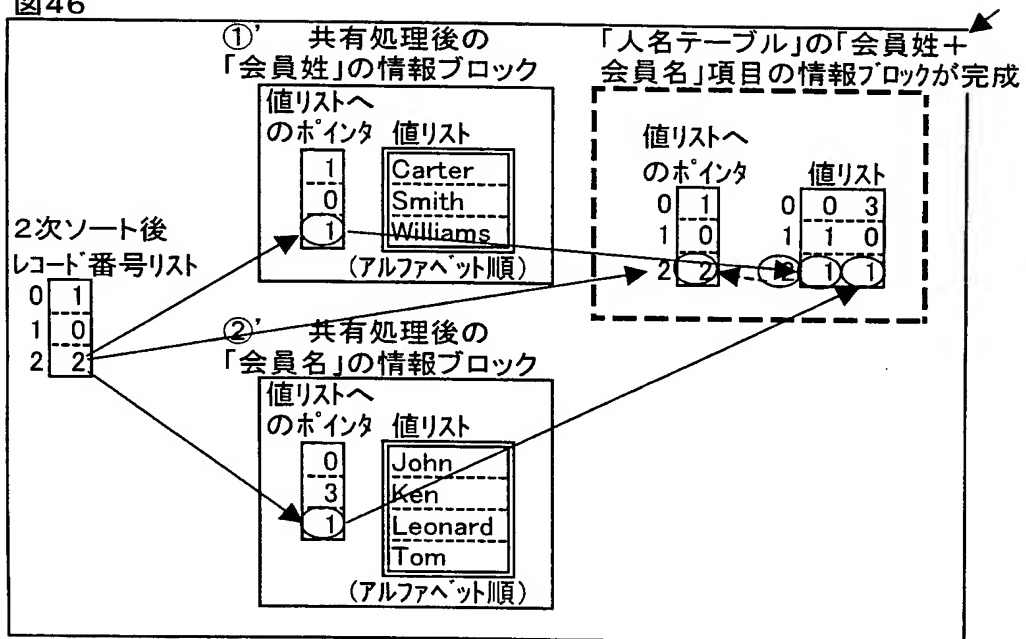


図48

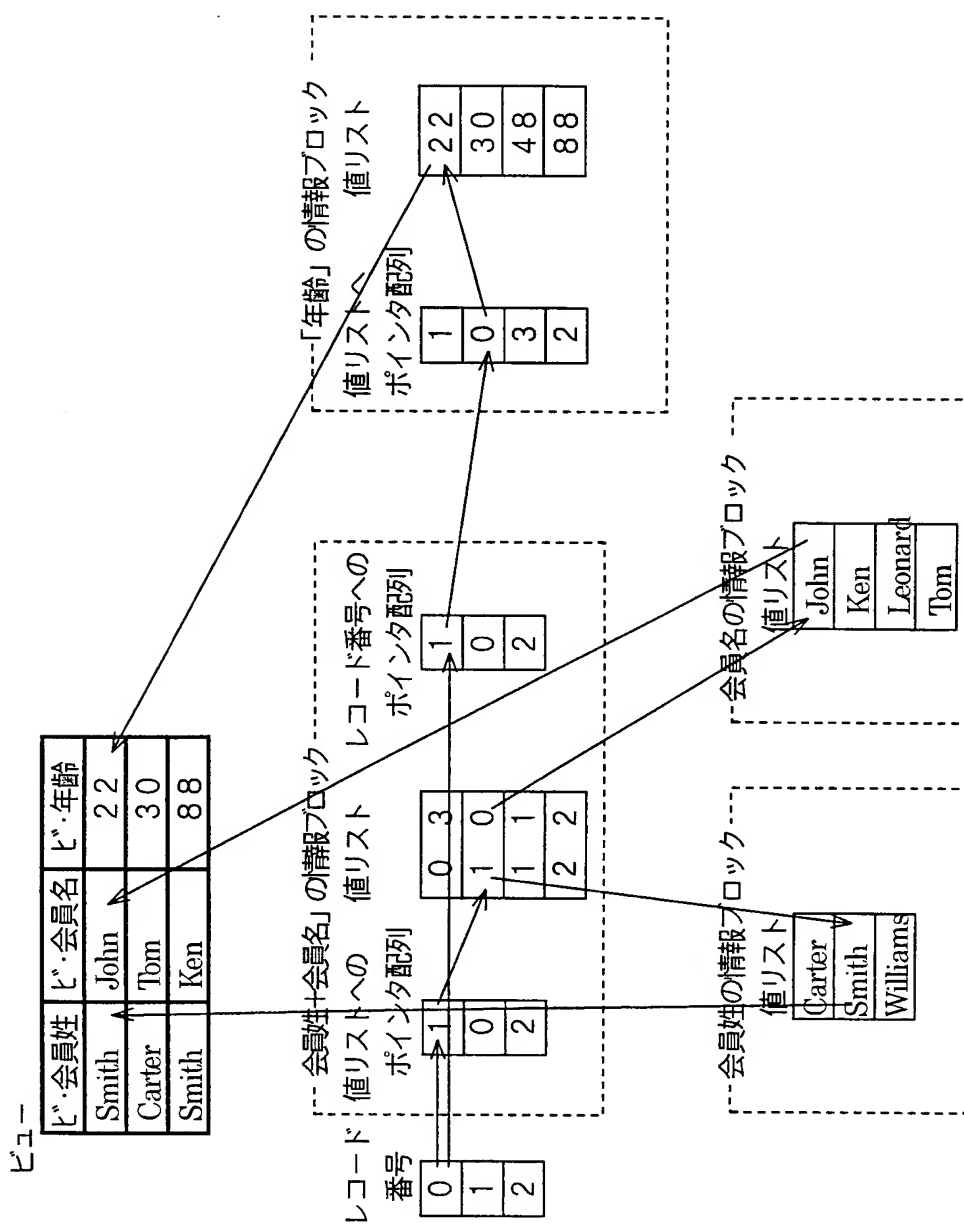
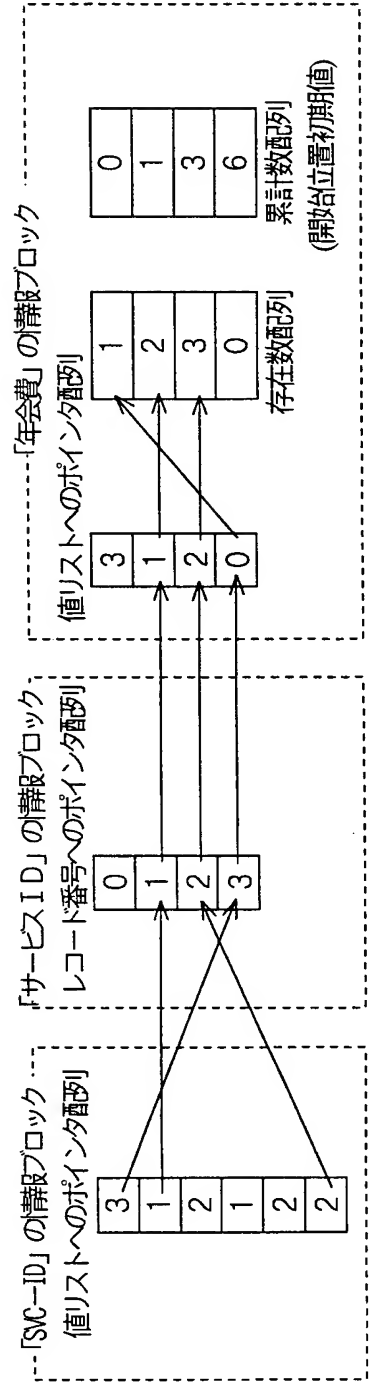
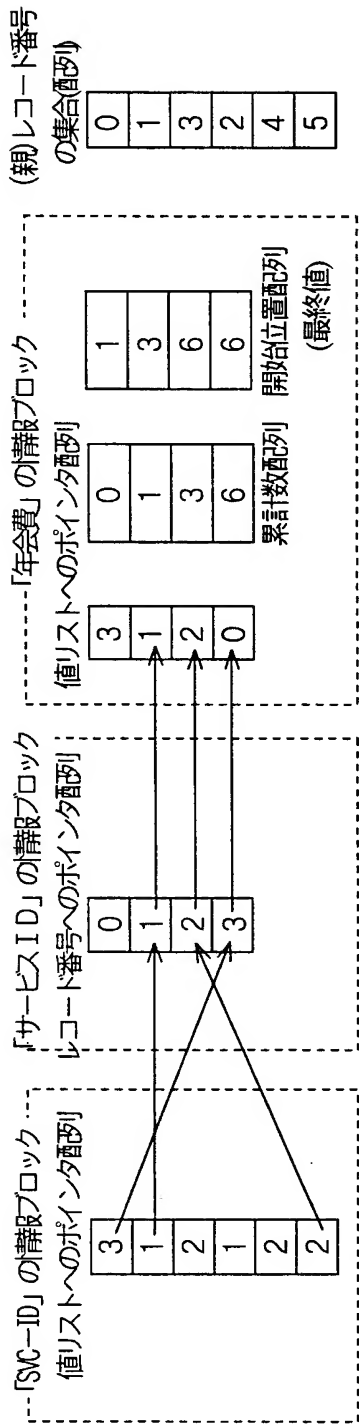


図49

(a)



(b)



INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International application No.

PCT/JP00/03465

A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER
Int.Cl.⁷ G06F17/30, G06F19/00

According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC

B. FIELDS SEARCHED

Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols)

Int.Cl.⁷ G06F17/30, G06F19/00

Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched
Jitsuyo Shinan Koho 1926-1996 Jitsuyo Shinan Toroku Koho 1996-2000
Kokai Jitsuyo Shinan Koho 1971-2000 Toroku Jitsuyo Shinan Koho 1994-2000

Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practicable, search terms used)
JICST FILE (JOIS), INSPEC (DIALOG), WPI (DIALOG)
(relational database, compression, join, merge)

C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category*	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
A	JP, 63-298626, A (Matsushita Electric Ind. Co., Ltd.), 06 December, 1988 (06.12.88), Full text; Figs. 1 to 3 (Family: none)	1-33
A	UKI, "SybaseIQ :Dokuji Data Kouzou ni yoru Data Warehouse eno Approach", Technical research report, the Institute of Electronics, Information and Communication Engineers (AI97-42), Vol.97, No.415, 02 December, 1997 (02.12.97), pp.51-56, see especially, p.53, Bit Map Index	1-33
A	TORII et al., "Relational Database no Shori Sokudo Koujou wo hakaru CPU Naizougata Database Processor Merge Enzan no Pipeline Jikkou ni yori Sort Shori wo Kousokuka", Nikkei Electronics, Vol.414, 09 February, 1987 (09.02.87), p.185-206	1-33

☐ Further documents are listed in the continuation of Box C.

☐ See patent family annex.

* Special categories of cited documents:
"A" document defining the general state of the art which is not
considered to be of particular relevance
"E" earlier document but published on or after the international filing
date
"L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is
cited to establish the publication date of another citation or other
special reason (as specified)
"O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other
means
"P" document published prior to the international filing date but later
than the priority date claimed

"T" later document published after the international filing date or
priority date and not in conflict with the application but cited to
understand the principle or theory underlying the invention
"X" document of particular relevance; the claimed invention cannot be
considered novel or cannot be considered to involve an inventive
step when the document is taken alone
"Y" document of particular relevance; the claimed invention cannot be
considered to involve an inventive step when the document is
combined with one or more other such documents, such
combination being obvious to a person skilled in the art
"&" document member of the same patent family

Date of the actual completion of the international search
06 July, 2000 (06.07.00)

Date of mailing of the international search report
18 July, 2000 (18.07.00)

Name and mailing address of the ISA/
Japanese Patent Office

Authorized officer

Facsimile No.

Telephone No.

A. 発明の属する分野の分類 (国際特許分類 (IPC))

Int. Cl⁷ G06F17/30, G06F19/00

B. 調査を行った分野

調査を行った最小限資料 (国際特許分類 (IPC))

Int. Cl⁷ G06F17/30, G06F19/00

最小限資料以外の資料で調査を行った分野に含まれるもの

日本国実用新案公報 1926-1996年
 日本国公開実用新案公報 1971-2000年
 日本国実用新案登録公報 1996-2000年
 日本国登録実用新案公報 1994-2000年

国際調査で使用した電子データベース (データベースの名称、調査に使用した用語)

JICSTファイル (JOIS), INSPEC (DIALOG), WPI (DIALOG)
 (relational database, compression, join, merge)

C. 関連すると認められる文献

引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号
A	JP, 63-298626, A (松下電器産業株式会社) 6. 12月. 1988 (06. 12. 88) 全文, 図1-3 (ファミリーなし)	1-33
A	鶴木 著「SybaseIQ『独自データ構造による、データウェアハウス へのアプローチ』」, 電子情報通信学会技術研究報告 (AI97-42), Vol. 97, No. 415, 2. 12月. 1997 (02. 12. 97), pp. 51-56, 特に、p. 53. ビッ トマップ・インデックス	1-33

☒ C欄の続きにも文献が列挙されている。☐ パテントファミリーに関する別紙を参照。

* 引用文献のカテゴリー

「A」 特に関連のある文献ではなく、一般的技術水準を示すもの
 「E」 国際出願日前の出願または特許であるが、国際出願日以後に公表されたもの
 「L」 優先権主張に疑義を提起する文献又は他の文献の発行日若しくは他の特別な理由を確立するために引用する文献 (理由を付す)
 「O」 口頭による開示、使用、展示等に言及する文献
 「P」 国際出願日前で、かつ優先権の主張の基礎となる出願

の日の後に公表された文献

「T」 国際出願日又は優先日後に公表された文献であって出願と矛盾するものではなく、発明の原理又は理論の理解のために引用するもの
 「X」 特に関連のある文献であって、当該文献のみで発明の新規性又は進歩性がないと考えられるもの
 「Y」 特に関連のある文献であって、当該文献と他の1以上の文献との、当業者にとって自明である組合せによって進歩性がないと考えられるもの
 「&」 同一パテントファミリー文献

国際調査を完了した日

06. 07. 00

国際調査報告の発送日

18.07.00

国際調査機関の名称及びあて先

日本国特許庁 (ISA/JP)
 郵便番号 100-8915
 東京都千代田区霞が関三丁目4番3号

特許庁審査官 (権限のある職員)

高 津 眞 勲



5 L

9069

電話番号 03-3581-1101 内線 3560

C (続き) . 関連すると認められる文献		
引用文献の カテゴリー*	引用文献名 及び一部の箇所が関連するときは、その関連する箇所の表示	関連する 請求の範囲の番号
A	鳥居, 外5名「リレーショナルデータベースの処理速度向上を図るC PU内蔵型データベース・プロセサ マージ演算のパイプライン実 行によりソート処理を高速化」日経エレクトロニクス, 第414巻, 9. 2月. 1987 (09. 02. 87), p. 185-206	1 - 3 3